PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

11-163947

(43) Date of publication of application: 18.06.1999

(51)Int.CI.

H04L 12/66 H04Q 7/38 H04L 12/46 H04L 12/28 H04L 12/56

(21)Application number : 10-249072

(71)Applicant: TOSHIBA CORP

(22)Date of filing:

20.08.1998

(72)Inventor: TAKAGI MASAHIRO

KAMAGATA EIJI

KATO NORIYASU **TSUNODA KEIJI NAKAKITA KUMIKO NOUJIN KATSUYA**

SERIZAWA MUTSUMI

(30)Priority

Priority number: 09257153

09264422

Priority date: 22.09.1997

29.09.1997

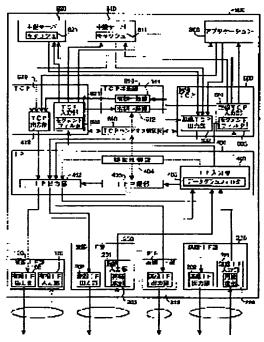
Priority country: JP

JP

(54) GATEWAY DEVICE, RADIO TERMINAL, ROUTER DEVICE AND GATEWAY CONTROL METHOD FOR COMMUNICATION NETWORK

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a gateway device of high reliability that sets a transport layer connection between a wire terminal and a radio terminal in a form appropriate to an application without changing a packaging of a transport layer of a terminal connected to a wire network and can improve performance of communication for using the transport layer connection. SOLUTION: In a gateway device 900 for performing a trunk connection between a radio network and a wire network, it is decided whether a transport layer connection between the terminals is set by dividing into a transport layer protocol connection for communication with the radio network and the transport layer protocol for communication with the wire network or is passed not by way of the division connection, in accordance with kinds of application known from a transport layer protocol data unit for requesting a set of the transport layer connection between a connection terminal of the radio network and the connection terminal of the wire network.



BEST AVAILABLE COPY

LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

12.07.2001

[Date of sending the examiner's decision of

22.10.2004

rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or

application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision

of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's

decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平11-163947

(43)公開日 平成11年(1999)6月18日

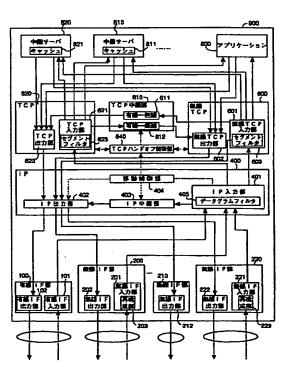
(51) Int.Cl. ⁶	識別記号	FΙ	
HO4L 12/66	•	H04L 11/20	В
H04Q 7/38		H04B 7/26 1 (0 9 M
HO4L 12/46		H04L 11/00 3:	1 0 C
12/28		11/20 1	0 2 D
12/56		H04Q 7/04	D
		審査請求 未請求 請求項の	数30 FD (全 49 頁)
(21)出顧番号	特顧平10-249072	(71)出願人 000003078	
		株式会社東芝	
(22)出願日	平成10年(1998) 8 月20日	神奈川県川崎市幸	区堀川町72番地
		(72)発明者 高木 雅裕	
(31)優先権主張番号	特顯平9-257153	神奈川県川崎市幸	区小向東芝町1番地 株
(32)優先日	平 9 (1997) 9 月22日	式会社東芝研究開	発センター内
(33)優先権主張国	日本(JP)	(72)発明者 鎌形 映二	
(31)優先権主張番号	特顯平9-264422	神奈川県川崎市幸	区小向東芝町1番地 株
(32) 優先日	平 9 (1997) 9 月29日	式会社東芝研究開	発センター内
(33)優先権主張国	日本 (JP)	(72)発明者 加藤 紀康	
		神奈川県川崎市幸	区小向東芝町1番地 株
		式会社東芝研究開	発センター内
	•	(74)代理人 弁理士 外川 英語	剪
			最終質に続く

(54)【発明の名称】 ゲートウェイ装置、無線端末装置、ルータ装置および通信ネットワークのゲートウェイ制御方法

(57)【要約】

【課題】 有線網に接続された端末のトランスポート層の実装を変更することなく、有線端末と無線端末間のトランスポート層コネクションをアプリケーションに適した形で設定し、またトランスポート層コネクションを利用する通信の性能を向上させる信頼性の高いゲートウェイ装置を提供する。

【解決手段】 無線網と有線網とを中継接続するゲートウェイ装置において、無線網の接続端末と有線網の接続端末との間のトランスポート層コネクションの設定を要求するトランスポート層プロトコルデータユニットから分かるアプリケーションの種類に応じて、前記端末間のトランスポート層コネクションを、無線網との通信用のトランスポート層プロトコルコネクションと有線網との通信用のトランスポート層プロトコルコネクションとに2分割して設定するか、前記分割コネクションを経由すること無く通過させるかを決定する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 無線網と有線網とを中継接続するゲート ウェイ装置において、

前記無線網の接続端末間のトランスポート層コネクションを、前記無線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第1のコネクションおよび第2のコネクションとに分割して設定するか、前記無線網の接続端末と前記有線網の接続端末との間のトランスポート層プロトコルの第1のコネクションと前記有線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第2のコネクションとに分割して設定するためのコネクション分割設定手段と、

前記無線網の接続端末と前記有線網の接続端末との間のトランスポート層コネクションの設定を要求するトランスポート層プロトコルデータユニットを含むパケットの情報内容に基づいて、前記コネクション分割設定手段によるコネクション分割設定を行うか否かを決定するための手段とを具備することを特徴とするゲートウェイ装置。

【請求項2】 請求項1記載のゲートウェイ装置において、

トランスポート層コネクションの設定を要求するトランスポート層プロトコルデータユニットを受信し、当該コネクションの用途を示すポート識別子、宛先アドレス、送信元アドレス、当該パケットのフローを示すフロー識別子の少なくとも一つを参照して、前記コネクション分割設定手段によるコネクション分割設定を行うか否かを決定するためのフィルタ手段をさらに具備することを特像とするゲートウェイ装置。

【請求項3】 請求項1記載のゲートウェイ装置において、

無線網と有線網との間でネットワーク層プロトコルデータユニットを中継するときに、当該ネットワーク層プロトコルデロトコルデータユニットに含まれるトランスポート層プロトコルデータユニットのプロトコル種別を示すプロトコルであったとでは、送信元アドレス、送信元アドレス、送信元アドレス、当該ネットワーク層プロトコルデータユニットのフロに設別子の少なくとも一つを参照して、コート層プロトコルデータユニットをトランスポートのプロトコルデータユニットをトランスポートコル処理手段に渡すフィルタ手段をさらに具備することを特徴とするゲートウェイ装置。

【請求項4】 請求項1記載のゲートウェイ装置において、

アプリケーション層でデータを中継するためのアプリケーション層ゲートウェイ手段と、

前記トランスポート層コネクションの設定を要求するトランスポート層プロトコルデータユニットを含むパケットの情報内容に基づいて、前記コネクション分割設定手

段にて前記アプリケーション層ゲートウェイ手段を経由したコネクションを設定するか、アプリケーション層よりも下位層を経由したコネクションを設定するかを決定するための手段をさらに具備することを特徴とするゲートウェイ装置。

【請求項5】 請求項4記載のゲートウェイ装置において、

【請求項6】 請求項5記載のゲートウェイ装置において

前記アプリケーション層ゲートウェイ手段が、中継デー タの少なくとも一部を蓄積するためのキャッシュ手段を 具備することを特徴とするゲートウェイ装置。

【請求項7】 請求項6記載のゲートウェイ装置において、中継データの全てが前記キャッシュ手段に蓄積されている場合には、前記第1のコネクションのみ、または前記第2のコネクションのみを設定するコネクション分割設定手段とを具備することを特徴とするゲートウェイ装置。

【請求項8】 無線網と有線網とを中継接続するゲート ウェイ装置において、

前記無線網の接続端末間のトランスポート層コネクションを、前記無線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第1のコネクションおよび第2のコネクションとに分割して設定するか、前記無線網の接続端末と前記有線網の接続端末との間のトランスポート層コネクションを、前記無線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第1のコネクションと前記有線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第2のコネクションとに分割して設定するためのコネクション分割設定手段を具備

前記第1のコネクションあるいは第2のコネクションの 設定要求とともに制御オプション情報を受信した場合、 前記制御オプションがそれぞれ前記第1のコネクション あるいは第2のコネクションにおいて有効であるか無効 であるかに関わらず、前記制御オプションを変換してそ れぞれ第2のコネクションの設定要求あるいは第1のコ ネクションの設定要求に付随して送信することを特徴と するゲートウェイ装置。

【請求項9】 それぞれ異なる無線網と接続された複数 のゲートウェイ装置を有線網を介して相互に接続してな る通信ネットワークにおいて、

前記各ゲートウェイ装置がそれぞれ、前記無線網の接続 端末間のトランスポート層コネクションを、前記無線網 との通信用のトランスポート層プロトコルの第1のコネ クションおよび第2のコネクションとに分割して設定す るか、前記無線網の接続端末と前記有線網の接続端末と の間のトランスポート層コネクションを、前記無線網と の通信用のトランスポート層プロトコルの第1のコネク ションと前記有線網との通信用のトランスポート層プロ トコルの第2のコネクションとに分割して設定するため のコネクション分割設定手段を有し、第1のゲートウェ イ装置に収容された無線網の第1の基地局が受け持つ無 線サービス領域から第2のゲートウェイ装置に収容され た無線網の第2の基地局が受け持つ他の無線サービス領 域へ前記無線端末が移動した場合、前記第1のコネクシ ョン及び前記第2のコネクションが確立されている状態 のときにのみ前記ゲートウェイ機能を移動させ、前記第 1のコネクションまたは前記第2のコネクションの一方 が確立されていない場合には、前記第1のコネクション 及び前記第2のコネクションを切断することを特徴とす るゲートウェイ装置。

【請求項10】 それぞれ異なる無線網と接続された複数のゲートウェイ装置を有線網を介して相互に接続してなる通信ネットワークにおいて、

前記各ゲートウェイ装置がそれぞれ、前記無線網の接続端末間のトランスポート層コネクションを、前記無線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第1のコネクションおよび第2のコネクションとに分割して設定するか、前記無線網の接続端末と前記有線網の接続端末と前記無線網の接続端末と前記無線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第1のコネクションと前記有線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第2のコネクション分割設定手段を有し、

第1のゲートウェイ装置に収容された無線網の第1の基地局が受け持つ無線サービス領域から第2のゲートウェイ装置に収容された無線網の第2の基地局が受け持つ他の無線サービス領域へ前記無線端末が移動した場合、前記第1のゲートウェイ装置が、前記第1の基地局を経由して前記無線端末に送出したトランスポート層プロトデータユニットに対する送達確認を全て受信する前に、前記無線端末に未送出のトランスポート層プロトデータユニットを前記第2のゲートウェイ装置が前記第2のゲートウェイ装置へ前記無線端末に対するゲートウェイ機能を移す

ことを特徴とする通信ネットワークのゲートウェイ制御 方法。

【請求項11】 それぞれ異なる無線網と接続された複数のゲートウェイ装置を有線網を介して相互に接続してなる通信ネットワークにおいて、

前記各ゲートウェイ装置がそれぞれ、前記無線網の接続端末間のトランスポート層コネクションを、前記無線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第1のコネクションおよび第2のコネクションとに分割して設定するか、前記無線網の接続端末と前記有線網の接続端末と前記無線網の接続端末と前記無線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第1のコネクションと前記有線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第2のコネクションとに分割して設定するためのコネクション分割設定手段を有し、

第1のゲートウェイ装置に収容された無線網の第1の基地局が受け持つ無線サービス領域から第2のゲートウェイ装置に収容された無線網の第2の基地局が受け持つ他の無線サービス領域への前記無線端末の移動が予測検出されたとき、前記第1のゲートウェイ装置におけるトランスポート層プロトコルの状態に関する情報の前記第2のゲートウェイ装置への転送を開始するように制御し、前記第1のゲートウェイ装置から前記第2のゲートウェイ機能を移すことを特徴とする通信ネットワークのゲートウェイ制御方法。

【請求項12】 それぞれ異なる無線網と接続された複数のゲートウェイ装置を有線網を介して相互に接続してなる通信ネットワークにおいて、

前記各ゲートウェイ装置がそれぞれ、前記無線網の接続 端末間のトランスポート層コネクションを、前記無線網 との通信用のトランスポート層プロトコルの第1のコネ クションおよび第2のコネクションとに分割して設定す るか、前記無線網の接続端末と前記有線網の接続端末と の間のトランスポート層コネクションを、前記無線網と の通信用のトランスポート層プロトコルの第1のコネク ションと前記有線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第2のコネクションとに分割して設定するため のコネクション分割設定手段を有し、

第1のゲートウェイ装置に収容された無線網の第1の基地局が受け持つ無線サービス領域から第2のゲートウェイ装置に収容された無線網の第2の基地局が受け持つ他の無線サービス領域への前記無線端末の移動が予測検出されたとき、前記第1のゲートウェイ装置におけるトランスポート層プロトコルにて既に無線端末へ送信済みでかつ当該無線端末からの送達確認が受信できていないデータを前記第2のゲートウェイ装置への転送を開始し、前記無線端末の前記第2の基地局が受け持つ他の無線サービス領域への移動が完了したとき、前記第1のゲートウェイ装置におけるトランスポート層プロトコルの状態

に関する情報の前記第2のゲートウェイ装置への転送を 開始するように制御し、前記第1のゲートウェイ装置か ら前記第2のゲートウェイ装置へ前記無線端末に対する ゲートウェイ機能を移すことを特徴とする通信ネットワ ークのゲートウェイ制御方法。

【請求項13】 請求項11または12記載のゲートウェイ制御方法において、 前記無線端末の前記第1の基地局が受け持つ無線サービス領域から前記第2の基地局が受け持つ他の無線サービス領域への移動の予測または移動の完了の状態に関する通知を、当該第1の基地局または当該第2の基地局または当該無線端末のいずれかが具備する無線装置から受信することを特徴とする通信ネットワークのゲートウェイ制御方法。

【請求項14】 請求項11または12記載のゲートウ ェイ制御方法において、 前記無線端末に対して移動先 のネットワークにおけるネットワーク層アドレスの割り 当てまたはネットワーク層プロトコルデータユニットの 転送を行う移動提供手段に、当該ネットワークを収容す る前記ゲートウェイ装置の識別子を登録し、前記第1の 基地局および第2の基地局より報知される、それぞれの ネットワークのネットワーク識別子を受信することで前 記無線端末がネットワーク間での移動を検出したとき に、前記無線端末は前記移動提供手段へのアドレス付与 の要求または転送の要求を送出し、前記無線端末が前記 要求の応答とともに前記ゲートウェイ装置の識別子を受 信することに基づいて、前記第1のゲートウェイ装置に 収容される無線網から前記第2のゲートウェイ装置に収 容される無線網への移動の予測または移動の完了を検出 することを特徴とする通信ネットワークのゲートウェイ 制御方法。

【請求項15】 請求項11または12記載のゲートウェイ制御方法において、 前記無線端末が、前記第1の基地局および第2の基地局より報知されるそれぞれのネットワークを収容する前記ゲートウェイ装置の識別子を受信することに基づいて、 前記第1のゲートウェイ装置に収容される無線網から前記第2のゲートウェイ装置に収容される無線網への移動の予測または移動の完了を検出することを特徴とする通信ネットワークのゲートウェイ制御方法。

【請求項16】 基地局を介して無線網の接続端末または有線網の接続端末と通信を行う無線端末装置において、

トランスポート層コネクションの設定および切断を行う コネクション設定手段と、基地局間でのハンドオフ動作 の開始および終了を検出したときにコネクション設定手 段に通知するハンドオフ通知手段とを具備し、

ハンドオフ動作の開始が前記コネクション設定手段に通知されたときに、前記コネクション設定手段が設定を行っているトランスポート層コネクションの状態が設定途中状態であるときには前記コネクションを切断するとと

もに、ハンドオフの実行が終了したことが前記ハンドオフ通知手段より通知されると、前記コネクション設定手段が再びトランスポート層コネクションの設定を開始することを特徴とする無線端末装置。

【請求項17】 無線網と有線網とを中継接続するゲートウェイ装置において、

前記無線網の接続端末間のトランスポート層コネクションを、前記無線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第1のコネクションおよび第2のコネクションとに分割して設定するか、前記無線網の接続端末と前記有線網の接続端末との間のトランスポート層コネクションを、前記無線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第1のコネクションと前記有線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第2のコネクションとに分割して設定するためのコネクション分割設定手段とを具備し、

前記無線端末が第1の基地局が受け持つ無線サービス領域から第2の基地局が受け持つ他の無線サービス領域へハンドオフ動作を開始することを示すハンドオフ開始信号を受信した場合に、前記ハンドオフを行なう無線端末と通信を行なっている端末に、パケット送信を抑制する信号を含むトランスポート層プロトコルデータユニットを送信することを特徴とするゲートウェイ装置。

【請求項18】 無線網と有線網とを中継接続するゲートウェイ装置において、

前記無線網の接続端末間のトランスポート層コネクションを、前記無線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第1のコネクションおよび第2のコネクションとに分割して設定するか、前記無線網の接続端末と前記有線網の接続端末との間のトランスポート層コネクションを、前記無線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第1のコネクションと前記有線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第2のコネクションとに分割して設定するためのコネクション分割設定手段とを具備し、

前記無線端末が第1の基地局が受け持つ無線サービス領域から第2の基地局が受け持つ他の無線サービス領域へ移動した場合、前記ゲートウェイ装置が、前記第1の基地局を経由して前記無線端末に送出したトランスポート層プロトコルデータユニットに対する送達確認を全て受信する前に、前記無線端末に未送出のトランスポート層プロトコルデータユニットを前記第2の基地局を経由した送出を開始することを特徴とするゲートウェイ装置。

【請求項19】 無線網と有線網とを中継接続するゲートウェイ装置において、

前記無線網の接続端末間のトランスポート層コネクションを、前記無線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第1のコネクションおよび第2のコネクションとに分割して設定するか、前記無線網の接続端末と前記有線網の接続端末との間のトランスポート層コネクション

を、前記無線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第1のコネクションと前記有線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第2のコネクションとに分割して設定するためのコネクション分割設定手段とを具備し、

第1のゲートウェイ装置に収容された無線網の第1の基地局が受け持つ無線サービスエリア内より前記無線端末が逸脱したことを示す信号を前記第1の基地局から受信した場合に、前記第1の基地局に隣接する第2の基地局または該第2の基地局が接続される無線網を収容する第2のゲートウェイ装置に、前記無線端末からのパケットを受信したときに当該パケットを転送すること要求する信号を送信することを特徴とするゲートウェイ装置。

【請求項20】 基地局を介して無線網の接続端末または有線網の接続端末と通信を行う無線端末装置において、トランスポート層プロトコル処理手段と、前記トランスポートプロトコル処理手段にパケット送信を抑制する信号を送信する送信抑制手段と、基地局間でのハンドオフ動作の開始および終了を検出したときに前記送信制御手段に通知するハンドオフ通知手段とを具備し、

ハンドオフ動作の開始が前記送信制御手段に通知された ときに前記パケット送信を抑制する信号の送信を開始 し、ハンドオフ動作の終了が前記送信制御手段に通知さ れたときに、前記パケットの送信を抑制する信号の送信 を終了することを特徴とする無線端末装置。

【請求項21】 無線網の接続端末間のトランスポート層コネクションを、前記無線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第1のコネクションおよび第2のコネクションとに分割して設定するか、前記無線網の接続端末と有線網の接続端末との間のトランスポート層コネクションを、前記無線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第1のコネクションと前記有線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第2のコネクションとに分割して設定するためのコネクション分割設定手段と

前記コネクション分割設定手段によるコネクション分割 設定を行うか否かを決定するための手段とを具備するゲートウェイ装置に接続される無線端末装置であって、

前記ゲートウェイ装置に対して、前記コネクション分割 設定手段によりトランスポート層コネクションを分割し て設定するように要求するか、分割せずに設定するよう に要求するかを選択するための選択手段を有することを 特徴とする無線端末装置。

【請求項22】 請求項21 記載の無線端末装置において.

前記選択手段が、トランスポート層コネクションを利用 するアプリケーション層プロトコルの種類に基づいて前 記選択を行うことを特徴とする無線端末装置。

【請求項23】 ネットワーク層プロトコルデータユニットを複数のデータリンク層プロトコルデータユニット

に分割するための分割手段と、

前記分割されたデータリンク層プロトコルデータユニットを送信する送信手段と、

第1のネットワーク層プロトコルデータユニットから分割された全てのデータリンク層プロトコルデータユニットからットの送信が終る前に、送信すべき第2のネットワーク層プロトコルデータユニットが発生したとき、前記第1と第2のネットワーク層プロトコルデータユニットの優先度が高ければ、当該第2のネットワータ層プロトコルデータユニットの送信を前記第1のネットワーク層プロトコルデータユニットの送信を前記第1のネットワーク層プロトコルデータユニットの送信を前記第1のネットワーク層プロトコルデータユニットから分割されたデータリンク層プロトコルデータユニットよりも優先して行うように制御するための制御手段とを具備することを特徴とする無線端末装置。

【請求項24】 請求項23記載の無線端末装置において、

前記制御手段は、トランスポート層プロトコルの送達確 認情報を主体とするネットワーク層プロトコルデータユニットを、その他の情報を主体とするネットワーク層プロトコルデータユニットよりも優先度の高いものとして 評価することを特徴とする無線端末装置。

【請求項25】 無線網の接続端末間のトランスポート層コネクションを、前記無線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第1のコネクションおよび第2のコネクションとに分割して設定するか、前記無線網の接続端末と有線網の接続端末との間のトランスポート層コネクションを前記無線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第1のコネクションと前記有線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第2のコネクションとに分割して設定するための手段を有する複数のゲートウェイ装置と直接あるいはネットワークを介して接続されたルータ装置において、

ある無線端末に対するサービスを開始する時点で、前記無線端末が送信するネットワーク層プロトコルデータユニットを特定のゲートウェイ装置にルーティングするように設定するためのルート設定手段を有することを特徴とするルータ装置。

【請求項26】 無線網の接続端末間のトランスポート層コネクションを、前記無線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第1のコネクションおよび第2のコネクションとに分割して設定するか、前記無線網の接続端末と有線網の接続端末との間のトランスポート層プロトコルの第1のコネクションと前記有線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第2のコネクションとに分割して設定するための手段を有する複数のゲートウェイ装置と直接あるいはネットワークを介して接続されたルータ装置において、

ある無線端末に対するサービスを開始する時点で、前記無線端末を宛先として送信されるネットワーク層プロトコルデータユニットを特定のゲートウェイ装置にルーティングするように設定するためのルート設定手段を有することを特徴とするルータ装置。

【請求項27】 無線網の接続端末間のトランスポート層コネクションを、前記無線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第1のコネクションおよび第2のコネクションとに分割して設定するか、前記無線網の接続端末と有線網の接続端末との間のトランスポート層コネクションを前記無線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第1のコネクションと前記有線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第2のコネクションとに分割して設定するための手段を有する複数のゲートウェイ装置と直接あるいはネットワークを介して接続されたルータ装置において、

無線端末とゲートウェイ装置とを対応付けるための対応付け手段と、

ある無線端末が送信するネットワーク層プロトコルデータユニットを、前記対応付け手段によって当該無線端末に対応付けられたゲートウェイ装置にルーティングするためのルーティング手段を有することを特徴とするルータ装置。

【請求項28】 無線網の接続端末間のトランスポート層コネクションを、前記無線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第1のコネクションおよび第2のコネクションとに分割して設定するか、前記無線網の接続端末と有線網の接続端末との間のトランスポート層コネクションを前記無線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第1のコネクションと前記有線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第2のコネクションとに分割して設定するための手段を有する複数のゲートウェイ装置と直接あるいはネットワークを介して接続されたルータ装置において、

無線端末とゲートウェイ装置とを対応付けるための対応付け手段と、

ある無線端末を最終的な宛先とするネットワーク層プロトコルデータユニットを、前記対応付け手段によって当該無線端末に対応付けられたゲートウェイ装置にルーティングするためのルーティング手段を有することを特徴とするルータ装置。

【請求項29】 請求項25から28までに記載のルータ装置において、

前記複数のゲートウェイ装置の少なくともひとつと前記無線端末の間でのやりとりで特定された、前記無線端末が送信するネットワーク層プロトコルデータユニットをルーティングするゲートウェイ装置の識別子を受信し、これに基づいて前記ルーティング設定することを特徴とするルータ装置。

【請求項30】 第1の端末および第2の端末間のトラ

ンスポート層コネクションを中継することの可能な2つのゲートウェイ装置を有し、一方のゲートウェイ装置を 選択的に用いて前記トランスポート層コネクションの中 継を行う通信ネットワークにおいて、

前記トランスポート層コネクションによって伝送される 前記第1の端末からのトランスポート層プロトコルデー タユニットを前記各ゲートウェイ装置に同報する工程 と、

前記第1の端末からのトランスポート層プロトコルデータユニットを受信した結果、第1の端末に対する応答、または第2の端末への中継として、トランスポート層コネクションを中継している側の第1のゲートウェイ装置から送信されるトランスポート層プロトコルデータユニットを、前記第1の端末と中継待機中の第2のゲートウェイ装置、または第2の端末と第2のゲートウェイ装置に同報する工程と、

前記第2のゲートウェイ装置にて、少なくとも前記第1の端末および前記第1のゲートウェイ装置からのトランスポート層プロトコルデータユニットの受信状況から前記第1のゲートウェイ装置の障害発生の有無を判定する工程と、

前記第1のゲートウェイ装置に障害が発生したことが判定されたとき、中継側と中継待機側のゲートウェイ装置を交換する工程とを有することを特徴とする通信ネットワークのゲートウェイ制御方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、トランスポート層を含む通信プロトコルを実現する通信装置であるゲートウェイ装置、無線端末装置およびルータ装置と、通信ネットワークのゲートウェイ制御方法に関する。

[0002]

【従来の技術】近年、無線によるデータ通信の実現への 要求が高まっている。TCP(Transmission Control P rotocol)は有線データ通信において信頼性のあるトラ ンスポート層プロトコルとして広く使われているが、こ のプロトコルをそのまま無線に適用すると以下のような 問題が発生する。

【0003】有線通信におけるTCPセグメント損失はネットワークの輻輳を意味するため、TCPはセグメント損失を検出するとデータの送出レートを下げて輻輳を回避するように設計されている。このため無線区間のエラーおよびハンドオフによるTCPセグメント損失も輻輳と解釈されるので、必要以上に輻輳回避を行う結果、スループットが低下する。具体的には、端末が通信を行っている時に、例えばネットワーク中の無線伝送路の品質の劣化が原因でパケットの送受信が行われなくなることがある。この時TCPは再送タイマーのタイムアウトを用いて数回の再送を試みるとともに、輻輳ウィンドウを1×MSS(最大セグメントサイズ)に設定する。こ

れにより、再度パケットの送受信が可能になっても、もとと同じような送出レートになるのに時間がかかることを意味している。

【〇〇〇4】また、ネットワークを利用する多くのデー タ通信サービスは、サーバ端末からクライアント端末へ のデータのダウンロードで使用される比重が高いことか ら、最近ではクライアント端末への入力の帯域幅がクラ イアント端末からの出力の帯域幅に比べて極めて広い、 非対称な伝送速度のアクセスネットワークが開発されて いる。このような非対称構成を無線通信に適用すると、 クライアント端末の広帯域無線送信機の搭載を省略でき るため、クライアント端末を小型化できる利点がある。 しかし、このような非対称な伝送路を持つネットワーク では、推奨されているTCPの実装方式において「少な くとも2つのTCPセグメントに対して1つのack (送達確認)を返す」というアルゴリズムがあることか ら、サーバからクライアントへのTCPのスループット が低下することがある。なぜならば、サーバからクライ アントへのスループットは(クライアント→サーバ方向 帯域幅)×(2×最大セグメントサイズ)/ackサイ ズを上回ることができないからである。

【0005】このような問題を解決するため、有線網では通常のTCP、無線網では無線用のトランスポート層プロトコルを用いて有線網と無線網の境界で中継する方法が提案されている。この方法は、高いTCPセグメント損失率にはselective ackを用いる、輻輳の問題に対しては無線部でのデータ損失は輻輳と見なさずに再送を行う、非対称性の問題に対しては、無線部でのTCPの最大セグメントサイズを大きくする、といった方法である。

【〇〇〇6】しかしゲートウェイでトランスポート層コネクションを一旦終端して中継する方法は、送信側端末が送達確認であるackを受けとった時にはackの対象となるデータが受信側端末に届いていることが保証されるというTCPのエンドーエンドのセマンティクスを破っている。なぜなら、有線部と無線部の境界にてTCPの中継を行うゲートウェイがデータを受信した時に、送信側に対して当該データに対するackを返すからである。

【0007】TCPを利用するアプリケーション層プロトコルには、このエンドーエンドのセマンティクスの保存を要求するものとそうでないものがある。HTTP (HyperText Transfer Protocol) は、個々の要求に先だってクライアントがTCPコネクションを設定し、HTTP要求に対する応答がクライアントから送られた後に、サーバがTCPコネクションを切断する。この場合、アプリケーション層の応答によって要求が完了するため、TCPのエンドーエンドセマンティクスが変更されても、特に問題はない。しかし、TELNET(リモート端末プロトコル)のようなプロトコルに対しては、

TCPのエンドーエンドのセマンティクスを保存するこ とが望ましい。

【0008】また、無線端末がハンドオフすることにより、異なるゲートウェイにてTCPコネクションを中継することが必要になった場合、それまでその無線端末のTCPコネクションを中継していたゲートウェイから新たなゲートウェイに対して、有線部と無線部のトランスポート層の状態に関する情報を与えて、新たなゲートウェイにおいて当該無線端末のTCPコネクションを中継できる状態を確立しなければならない。この状態の転送と確立に時間を要するので、異なるゲートウェイに収容される基地局間で無線端末がハンドオフを行うとスループットが低下するという問題もある。

【〇〇〇9】更に、ゲートウェイがTCPコネクション中継サービスを提供できる無線サービス領域は、広い方がTCPコネクション中継を行うゲートウェイ間のハンドオフ回数を減らすことができるので好ましいが、一方で広い無線サービス領域を単一のゲートウェイによってサービスすると、当該ゲートウェイによってサービスされる無線端末の数が増加するため負荷が集中し、性能上のボトルネックになるという問題も生じる。

【〇〇10】また、非対称な通信路において狭帯域側の 伝送路に、広帯域側の伝送路で送信されたデータに対する T C P の a c k のみでなく別のデータも多重して送信する場合、R T T (Round Trip Time)の平均と分散が増加する現象が見られる。この場合、帯域遅延積が増大するので、それに応じて受信ウィンドウサイズも大きくしないとスループットが低下する。しかし、受信ウィンドウサイズを広帯域側の帯域遅延積に相当する十分なサイズにできないことがある。また T C P の送信側は観測したR T T によりR T O (Retransmission Time Out)を定めるが、R T Oが大きくなる結果として、T C P セグメント損失時の再送待ち時間の増大から、スループットが低下する。

【0011】また、ゲートウェイが送信側端末に、あるデータに対するackを送信した後で、かつ当該データの受信側端末への送信が成功する前にゲートウェイの動作が停止した場合を考える。この場合、ackを受信した送信側端末はその時点で当該データを再送用のパッファから廃棄するため、当該データを再送することができない。すなわち、TCPコネクションは信頼性の高い通信の実現を図ったトランスポート層プロトコルであるが、ゲートウェイが介在することでTCPの信頼性が低下するという弊害を招くことになる。

【0012】また、TCP層およびIP層では、オプション扱いではあるが標準として追加された機能を利用することができる。オプションには例えばTCP層において、通信する端末間の経路上でフラグメントせずに転送することのできる最大パケットサイズであるMTU(Maximum Transfer Unit)を探すというものがある。この

手順を行うと、TCPコネクションを設定する経路上で 伝送することのできる最も大きいパケット長にてデータ を転送することができ、しかも経路の途中のルータなど でフラグメントが生じないので無駄な処理時間を費やす ことがなくなる。このためTCPコネクションにおいて スループットを向上できるという利点がある。この手順 をパスMTUディスカバリ(PATH MTU Discovery)とい う。

【0013】このようなオプションを制御するための情報は、図29のようにTCPおよびIPヘッダーの後ろについている。オプションを利用したい端末Aは通信相手の端末Bに向けて、TCPコネクション確立要求の際にこのオプション付きヘッダーを有するTCPセグメントを受信した端末は所定のオプション処理を行い、そのオプションを許可するか否定するかを決する。端末Bは端末Aに向けて、前記許可/否定の情報を含んだTCPセグメントを送信する。これが許可である場合には前記オプションの機能が実行に移され、否定であれば実行されない。

【OO14】このように、最終的にはコネクションを設定する端末間でオプションを許可するかどうかを決定する必要があるが、ゲートウェイにてコネクションを中継する場合には、TCPコネクション確立要求をゲートウェイが受信してコネクションを分割設定するため、前述するやりとりをコネクションを設定する端末間で行えないという問題がある。

【0015】また、TCPではコネクション確立→データ送受信→コネクション切断という一連の流れを、図30のTCP状態遷移ダイアグラムを用いて管理を行っている。図30中、ESTABLISHED状態において実際のユーザーデータの送受信が行われる。CLOSED状態はコネクション解放からコネクション確立のであり、コネクションが存在していない期間である。SYN_SENT、SYN_RCVD、LISTENコネクション確立のフェーズ、上記以外はコネクション解放のフェーズである。TCPではこの様に多数のびが存在し、例えばTCPコネクションの中継を行っ場が存在し、例えばTCPコネクションの中継を行っ別が存在し、例えばTCPコネクションの中継を行っ別が存在し、例えばTCPコネクションの中継を行っりまないるが存在し、例えばTCPコネクションの中継を行っりまないる。あるいは行おうとしているゲートウェイ機能を移す際に不安定な状態へ陥る可能性があるという問題がある。

[0016]

【発明が解決しようとする課題】本発明は、このように無線網に信頼性のあるトランスポート層プロトコルを適用する際に生じる上配のような諸課題を解決するためになされたもので、その目的とするところは、有線網に接続された端末のトランスポート層の実装を変更することなく、有線端末と無線端末間のトランスポート層コネクションをアプリケーションに適した形で設定し、あるい

は無線端末と基地局間の無線通信状態に応じてトランスポート層コネクションを制御可能にすることで、無線網を経由するトランスポート層コネクションを利用する通信の性能の向上させる信頼性の高いゲートウェイ装置を提供することにある。

【 O O 1 7】また、本発明は、同じくトランスポート層コネクションを利用する通信の性能を向上させることのできる通信ネットワークのゲートウェイ制御方法、無線端末装置およびルータ装置の提供を目的とする。

[0018]

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するため に、本発明のゲートウェイ装置は、無線網と有線網とを 中継接続するゲートウェイ装置において、前記無線網の 接続端末間のトランスポート層コネクションを、前記無 線網との通信用のトランスポート層プロトコルの第1の コネクションおよび第2のコネクションとに分割して設 定するか、前記無線網の接続端末と前記有線網の接続端 末との間のトランスポート層コネクションを、前配無線 網との通信用のトランスポート層プロトコルの第1のコ ネクションと前記有線網との通信用のトランスポート層 プロトコルの第2のコネクションとに分割して設定する ためのコネクション分割設定手段と、前記無線網の接続 端末と前記有線網の接続端末との間のトランスポート層 コネクションの設定を要求するトランスポート層プロト コルデータユニットを含むパケットの情報内容に基づい て、前記コネクション分割設定手段によるコネクション 分割設定を行うか否かを決定するための手段とを具備し て構成されたものである。

[0019]

【発明の実施の形態】以下、図面を参照して本発明の実 施形態を詳細に説明する。

【0020】図1に本発明の一実施形態であるゲートウェイ装置900の構成を示す。なお、図中のブロック間の実線矢印はデータの流れ、破線矢印は制御の流れを示す。

【0021】同図に示すように、このゲートウェイ装置900は、アプリケーション800と、キャッシュ811、821を各々有する複数の中継サーパ810、820と、無線TCP層600と、無線から有線への中継部611および有線から無線への中継部612を持つTCP中継部610と、TCP層620と、IP層400と、有線IF部100と、複数の無線IF部200、210、220とを備えて構成されている。

【0022】無線TCP層600はセグメントフィルタ603を有する無線TCP入力部601と無線TCP出力部602とを有する。TCP層620はセグメントフィルタ623を有するTCP入力部621とTCP出力部622を有する。IP層400はデータグラムフィルタ405を備えるIP入力部401と、IP中継部403とIP出力部402と移動制御部404とを有する。

有線 | F部100は有線 | F入力部101と有線 | F出力部102とを有する。無線 | F部200は無線 | F入力部201と無線 | F出力部202とを有する。無線 | F部210は無線 | F出力部212を有する。無線 | F部220は無線 | F入力部221と無線 | F出力部222とを有する。

【0023】無線用に変更されたトランスポート層プロトコルを、ここでは仮に"無線TCP"と呼ぶことにする。例えば、無線通信時の高いエラー率に対処するためまelective ackを行い、TCPセグメント損失を輻輳と見なさないために輻輳ウィンドウ制御を常にslow startにすると言った改造を施したTCPが考えられる。また、上りと下りの帯域が非対称な場合に、無線区間でのackの発生回数を減少させるように最大セグメントサイズを大きく設定し、タイムアウトによる再送を減らすために高速再送アルゴリズムのしきい値を小さくするように変更する改造を行ったTCPであってもよい。

【0024】なお、本発明はプロトコル層間にまたがった情報を利用して制御を行うので、各プロトコル層のブロックの境界は厳密なものではない。つまり、本実施形態であるプロトコル層に属している機能が、別のプロトコル層に実装される構成も考えられる。

【0025】図2に図1のゲートウェイ装置900を含む、本発明の第1の実施形態である第1の通信ネットワークの構成例を示す。同図に示すように、この通信ネットワークは、有線網1101に接続された有線端末1001、1002、1003と、有線網1101に接続されたゲートウェイ装置901と、有線網1101に接続されかつ基地局1404、1405、1406を直接接続されたゲートウェイ装置902と、有線網1101に接続されかつ基地局1407、1408と直接接続されたゲートウェイ装置903と、基地局1401~1408が各々受け持つ無線サービス領域1501~1508の間を移動しながら通信を行う無線端末1601~1605とから構成される。

【0026】なお、ルータ1301は、IPデータグラムのヘッダ情報を見てルーティングを行う通常のルータであってもよいし、IPデータグラムを通す仮想回線を交換する交換機であって装置内ではIPデータグラムのヘッダを通常は参照しない(仮想回線設定時のみ回線のルート決定のために参照するなど)ものであってもよい。

【0027】図1に示したゲートウェイ装置900の構成は一般的なものであり、図2に示すネットワークのゲートウェイ装置901、902、903の特定の構成を示すものではない。しかし、説明上、有線 | F部100は有線網1101に接続され、無線 | F部200は基地局1401~1406に接続される性質のものとする。

また、本例のネットワークは、単一方向の無線 I F部210が基地局1408に接続され、基地局1407に接続される無線 I F部220と一組になって動作し、基地局1408から無線端末1605への送信が高速で、無線端末1605と基地局1407間の送受信は比較的低速である、非対称伝送速度の通信を実現しているものとする。

【0028】図3に本発明の一実施形態である無線端末 1600の構成を示す。

【0029】同図に示すように、この無線端末1600は、無線対応アプリケーション850と、アプリケーション860と、無線TCP入力部701および無線TCP出力部702を含む無線TCP層700と、TCP入力部711およびTCP出力部712を含むTCP層710と、TCP選択部720と、IP入力部501およびIP出力部502を含むIP層500と、無線IF部300を有する。

【0030】ゲートウェイ装置900の有線IF部100、無線IF部200、210、220は、いわゆるデータリンク層の機能を実現するものであるが、一部TCP層、IP層の情報に基づく動作を行う。この動作において特に言及すべきなのは以下の点である。

【0031】無線 I F入力部201、221は、複数のデータリンクフレームに分割された形で受信された I Pデータグラムを元の I Pデータグラムにまとめる I Pデータグラム再構成部203、223を持つ。

【0032】図4に1Pデータグラムを複数のデータリンクフレームに分割する様子を示す。1Pデータグラム 再構成部203、223は、ある1Pデータグラムを構成する複数のデータリンクフレームの間に、他の1Pデータグラムを構成する複数のデータリンクフレームが介在する場合にも(図5に示す)、元の1Pデータグラムを組み立て直す処理(再構成)を行う。この1Pデータグラムの再構成は、例えば、ある1Pデータグラムを構成する複数のデータリンクフレームは順序を変えずに伝送され、各データリンクフレームのヘッダに1Pデータグラムの識別子が記述されていると言う条件下で行われる

【0033】 I Pデータグラム再構成部203、223 は、最初のデータリンクフレームに含まれる I Pへッダ により当該 I Pデータグラムのサイズを確認し、このサイズと識別子に基づいて I Pデータグラムを構成するすべてのデータリンクフレームを認識し、これらを組み合わせて I Pデータグラムを再構成する。また、I Pデータグラム再構成部203、223は、同一での I Pデータグラムを構成するすべてのデータリンクフレームを受信しきる前にタイムアウトなどの所定条件を満たした場合は、それらのデータリンクフレームを廃棄する。

【0034】図4、図5の例では、TCPの純粋なack(データを含まないヘッダだけのack)がIPデー

タグラムを構成する複数のデータリンクフレームの間に 介在している場合を想定している。特に、高速な無線リ ンクでTCPにより第1の情報を送信し、低速な無線リ ンクでそれに対するackを返し、かつ低速な無線リン クでは第2の情報を送信している場合、第2の情報を送 るデータリンクフレームを短くしてその間にackの介 在を許容することで、TCPのRTTの大きさやその分 散を小さくしてTCPの性能を向上させることが期待で きる。また、ここでのデータリンクフレームは、最初の ものを除いてIPヘッダを持たない点がIPフラグメン トとの大きな相違となっている。短期間の一意性を保証 すれば十分なことから、識別子はIPヘッダに比べて十 分に小さくすることができるので、この方法はIPフラ グメントを用いた場合よりもオーバヘッドが小さい。も ちろん、TCPセグメントサイズを小さくして、TCP のRTTの大きさと分散を小さくする方法よりも、この 方法のオーバヘッドは少ない。

【0035】また、IPデータグラム再構成部203、223は、圧縮された形式のTCP/IPへッダを通常形式のTCP/IPへッダに戻してから、IPデータグラムをIP入力部に渡す機能を持つ。圧縮の方法としては、SLIP (Serial LineIP) やPPP (Point-to-Point Protocol)で利用される方法やその変形を適用できる。特に非対称伝送速度の無線通信では帯域の狭い(伝送速度の小さい)伝送路においてこれらの圧縮を用いることは有効であるため、広帯域の伝送路では特にこれらの圧縮をしない構成でもスループット向上などの効果がある。

【0036】ゲートウェイ装置900のIP層400は、通常のIP層とは以下の点で異なっている。

【0037】通常のIP層においては、IP入力部401が自システム宛のIPデータグラムを上位層(TCP層)に上げ、それ以外をIP中継部403に渡す。しかし、本発明に係るIP入力部401のデータグラムフィルタ405は、自システムに付与されたIPアドレス以外の宛先を持つIPデータグラムであっても、以下の条件①、②を満たせば、それが無線IF部200、220から入力された時にはそれを無線TCP入力部601に、それが有線IF部100から入力された時にはそれをTCP入力部621に渡す。渡す際に、IPデータグラムにコネクション設定、TCP層での中継、アプリケーション層での中継のいずれかを識別するタグを付与する。

【0038】①新たなTCPコネクションの設定に関するIPデータグラム(以下では「コネクション設定IPデータグラム」と呼ぶ)。具体的には、TCPコネクションの設定に必要な、要求側(通常クライアント)からのSYNセグメント、それに対するサーバ側のackを含むSYNセグメント、それに対するクライアント側のackの3つのいずれかのセグメントを含むIPデータ

グラム。無線IF部200から入力されたIPデータグラムをこの対象にしない構成も考えられる。これは、無線端末がゲートウェイ装置のIPアドレスを指定して明示的にTCP中継を要求する場合に意味を持つ。

【0039】②既存のTCPコネクションを流れるIPデータグラム(プロトコルフィールドがTCPを示す)であって、TCPコネクション設定時にTCP層以上で中継すると定められたもの(以下では「上位層中継IPデータグラム」と呼ぶ)。具体的には、TCPコネクションを識別する、送信元IPアドレス・送信元ポート番号の組が、TCP高中継またはアプリケーション層中継として、後述する中継方法テーブルに登録されたものであるIPデータグラム。

【0040】なお、宛先 I Pアドレスや送信元 I Pアドレス、あるいはフロー I Dを参照することで、有線から有線、無線から無線へと中継される I Pデータグラムは、T C P層など上位層に上げる対象としないように構成してもよい。これは例えば、無線端末間の伝送の場合には無線区間だけを伝送するため、各無線端末の備える無線 T C P層だけを無線伝送路の特性に合わせた変更を行うことで性能の向上が実現できる場合に有効となる。【0041】 I P層400に含まれる移動制御部404は、無線端末1601~1605の移動を反映するように、I P中継部403のルーティング情報を変更し、入力された I Pデータグラムが宛先無線端末1601~1605に対応する正しい I F に出力されるように制御を

行う。

【0042】また、移動制御部404は、無線端末16 01~1605の移動が、ゲートウェイ装置に収容され る基地局の無線サービス領域のうち、他のゲートウェイ 装置に収容される基地局の無線サービス領域に物理的に 隣接しないものから隣接するものへの移動であった場 合、または隣接する無線サービス領域で無線端末の電源 が投入された場合などの、移動後の適当な事象(例え ば、受信電力がしきい値よりも小さくなったなど)を契 機にして、TCP層以上の上位層に当該端末が他のゲー トウェイ装置のサービス領域に移動する可能性があるこ とを通知する。通常のハンドオフはネットワーク層以下 で行われるが、本発明ではトランスポート層以上にも状 態を持つので、トランスポート層以上のハンドオフを提 供することが有効である場合がある。この通知はトラン スポート層以上のハンドオフ準備を始める契機を知るた めに利用する。

【0043】ゲートウェイ装置900のTCP層(600、610、620を総称)は、通常のTCP層とは以下の点で異なっている。

【0044】通常のTCP層には、自システム宛のTCPセグメントのみが入力され、そこに含まれるデータをポート番号に従って適切なアプリケーションに渡す。しかし本発明に係るTCP層は、それらに加えてコネクション設定IPデータグラムに含まれるTCPセグメントおよび上位層中継IPデータグラムの処理を行う。

【0045】無線TCP層600は、既に述べたような 無線用に改善されたトランスポート層プロトコルを実現 する。無線TCP入力部601またはTCP入力部62 1 がコネクション設定 I Pデータグラムを受けとると、 セグメントフィルタ603または623が、TCPセグ メントのヘッダの内容と、場合によってはペイロードの 内容を基に、IP中継部403によって中継を行うか、 TCP中継部610によって中継を行うか、アプリケー ション中継サーバ810、820によって中継を行うか を決定する。多くの場合、TCPのヘッダに含まれる送 信元と宛先のポート番号により上位層のアプリケーショ ンを特定できる。特定できない場合は、TCPペイロー ド内の情報によりアプリケーションを推定する方法も考 えられる。IP層で中継を行うか、TCP層で中継を行 うか、アプリケーション層で中継を行うかは、設定しよ うとしているTCPコネクションが担うアプリケーショ ンの種類によって決定される。以下に、この決定の指針 の例を示す。

【0046】TCP層で中継を行うことの意義は、ゲートウェイ装置900のTCP層620や無線TCP層600を、有線網1101あるいは無線網の伝送路にごロトコルに変更することで、有線端末のTCP層を変更をすることなく、端端末のTCPスループットの向上ができる。さらに無線端で用いる2つのコンに分割して設定したり、無線端末と有線端末間のTCPコネクションを無線網で用いるコネクションに分割して設定したり、無線端末と有線端末間のTCPコネクションに分割して設定すること有線網で用いるコネクションに分割して設定することで、1つのコネクションにおけるRTTが減少するため、TCPセグメントの損失が発生した時の再送が速やかに行われるため、この点に関してもスループット向上が望める。

【0047】しかし、前述した様にTCP層で中継を行うことで、TCPのエンドーエンドセマンティクスが保存されないため、TCP層での中継を行っての通信中にゲートウェイ装置900の動作が停止した時に、送信端末では相手端末にデータが届いたと認識していても、実際には相手端末にデータが届いていないという不整合を引き起こすことも考えられる。また、全てのコネクションをTCP層で中継する場合には、ゲートウェイ装置900の負荷が高くなり過ぎて、実際には性能が向上しないことも考えられる。

【0048】また、アプリケーション層で中継を行うことの意義は、転送するデータのセマンティクスにまで立

ち入って中継を行うことができることにある。例えば中 継時にデータのキャッシュを行えば、再度同じデータを 中継する要求があった場合に、キャッシュ811、82 1からデータを読み出して送信することで、中継動作を 省略することができる。また、ある情報に関して詳細度 が階層的に表現されていて、データ量の少ない概要情報 からデータ量が多い詳細情報まで複数の階層のデータで 構成され、それらのデータがサーバに蓄積されている場 合、サーバからゲートウェイ装置までは全ての階層のデ 一タを転送しておくが、ユーザが使用する端末からゲー トウェイ装置間の伝送路の状況に応じて、端末へ情報を 転送する際には適宜階層を選択してデータを送信するこ とができる。またデータに対して情報源圧縮符号化方法 の変換を施しながら中継を行ったり、暗号化や復号化を 施しながら中継を行うなど、データに対して任意の操作 を行いながら中継および転送を行うことで、端末に対し てより高度なサービスの提供が可能になる。

【〇〇49】このためTCP層で中継するかどうか、あるいはアプリケーション層で中継するかどうかを決定する指針のひとつとして例えば以下の方法がある。

【0050】・TCPのエンドーエンドのセマンティクス(ackを受信したら送信データは相手ホストによって受信されている)を変更しないのが望ましいアプリケーションであれば、IP層で中継を行う。例えばtelnet。

【0051】・TCPのエンドーエンドのセマンティクスを保存する必要がなく、ゲートウェイに対応するアプリケーション中継サーバがないアプリケーションである場合は、TCP層で中継を行う。例えばsmtp。

【0052】・TCPのエンドーエンドのセマンティクスを保存する必要がなく、ゲートウェイに対応するアプリケーション中継サーバがあるアプリケーションである場合は、アプリケーション層で中継を行う。例えばftpやhttp。

【0053】またこれとは別の決定の指針の例を示す。

【0054】・TCPのスループットが要求されるパースト的なデータ転送を行うアプリケーションであればT CP層で中継を行う。例えばftpやhttp。

【0055】・TCPのスループットが要求されないインタラクティブなアプリケーションである場合には IP · 層で中継を行う。例えば t e I n e t。

【0056】TCP層による中継をするかどうかの決定の指針は、予めアプリケーションによって定めたり、システムの構成やゲートウェイ装置の負荷の状況により適宜設定するなどの実施が可能である。

【0057】中継方法の決定後に、TCPコネクションを識別するための送信元 IPアドレス、送信元ポート番号、宛先 IPアドレス、宛先ポート番号の4つ組と、決定した中継の方法とを対応付けて、例えば図6示す中継方法テーブルに記憶する。なお、TCPコネクションは

双方向なので、送信元・宛先の名前付けは便宜的なものでよく、IPデータグラムに含まれる情報の送信元と宛先のままの検索で中継方法テーブルにエントリがない場合は、IPデータグラムに含まれる情報の送信元と宛先を逆にして検索を行えばよい。また対応付けを送信元IPアドレス、宛先IPアドレス、フローIDの3つ組みとし、決定した中継の方法を図7に示す中継方法テーブルに記憶する実施でも良い。

【0058】TCP層以上で中継を行う場合には2つのTCPコネクションの識別情報として同じ4つ組が割り当てられることになるが(前述した送信元IPアドレス、送信元ポート番号、宛先IPアドレス、宛先ポート番号を識別情報として用いる場合)、対象とするIPデータグラムが、ゲートウェイ装置への入力か出力か、送信元と宛先はそのままか逆にしたかという、処理の文脈で暗黙にわかる情報を利用すれば2つのTCPコネクションを区別できる。なお、TCP層以上で中継を行う場合、2つのTCPコネクションを別々の4つ組で識別することもできるが、その場合はしかるべくテーブルを構成して検索を行うことが望まれる。

【0059】 IP層で中継を行う場合は、入力された I Pデータグラムをそのまま I P出力部402に渡す。T CP層以上で中継を行う場合は、ゲートウェイ装置90 Oは元々要求されているTCPコネクションを無線TC PコネクションとTCPコネクションに2分割して設定 する。ゲートウェイ装置900はTCPコネクションを 設定するため最初のSYNセグメントを受け取ると、そ のセグメントに対するackを含むSYNセグメントを 送信元端末に返し、このSYNセグメントに対するac kを受けとると第1のTCP(あるいは無線TCP)コ ネクションを設定する。一方、ゲートウェイ装置900 と要求されていた宛先端末の間に第2の無線TCP(あ るいはTCP)コネクションを設定するために、ゲート ウェイ装置900は新たなSYNセグメントを送信す る。これに対するackを含むSYNセグメントの受 信、それに対するackの送信を通じて、第2の無線T CP(あるいはTCP)コネクションの設定が完了す る。なお、アプリケーション層中継では中継サーバ81 O、820の要求で第2の無線TCP(あるいはTC P) コネクションが設定されるので、キャッシュ81 1、812に既に蓄積される情報を読み出すことによっ てアプリケーションの要求が満足される場合には、第2 の無線TCP(あるいはTCP)コネクションが設定さ れない場合もあり得る。

【0060】本発明のゲートウェイ装置においてアプリケーション層での中継を行う場合において従来利用されるproxyと異なる点は、無線端末がコネクション設定を要求するときに、明示的にproxyを指定しなくとも、途中のゲートウェイ装置にて2つのTCPコネクションの接続およびアプリケーション層での中継がなさ

れ、これを無線端末が意識することなく動作することが できる点にある。

【0061】無線TCP入力部601は、上位層中継 IPデータグラム(本来はそれに含まれるTCPセグメント)を受けとると、IP入力部で付与されたタグがTCP層中継である場合には、TCP中継部610の無線→有線中継部611を介してTCP出力部622にそれを渡す。また、TCP入力部621も、上位層中継 IPデータグラムを受けとると、IP入力部で付与されたタグがTCP層中継である場合には、有線→無線中継部612を介して無線TCP出力部602にそれを渡す。タグがアプリケーション層中継である場合には、TCPのポート番号に対応するアプリケーションにIPデータグラムを渡す。

【〇〇62】なお、ここでは無線TCPコネクションとTCPコネクションをゲートウェイ装置で中継接続する場合を例にとって説明したが、無線端末間の通信において無線TCPコネクションと無線TCPコネクションを中継接続する場合、あるいは有線端末間の通信においてTCPコネクションとTCPコネクションを中継接続する場合にも、用いるTCP層やIF部が異なるだけで、同様の手順で中継接続を行うことができる。

【0063】TCP層は、無線端末1601~1605が、ゲートウェイ装置901~903の各無線サービス領域(各ゲートウェイ装置に収容されている基地局の無線サービス領域の和)の間で移動する場合にTCP層のハンドオフを行う。当該無線端末のために中継している全てのTCP(および無線TCP)コネクションの状態を新たなゲートウェイ装置において再確立することで、TCP層のハンドオフは完了する。ここで言うコネクションの状態とは、

・各コネクションを識別するアドレスとポートの4つ 組。

【OO64】・第二(第一)のTCP(無線TCP)コネクションでackされていない、第1(第2)の無線TCP(TCP)コネクションにおける受信済みデータ。

【0065】・各TCPコネクションの受信ウィンドウ、輻輳ウィンドウ、ack済みシーケンス番号、送信済シーケンス番号。などを含む。既に述べたように、移動制御部404が上記のゲートウェイ装置間のハンドオフが起こりそうな状況をTCP層のTCPハンドオフ制御部640に通知できるので、それを契機にTCPハンドオフ制御部640が準備を開始することにより、TCP層のハンドオフの時間を短縮することができる。具体的には、例えば、

・現在のゲートウェイ装置と移動先と予想されるゲート ウェイ装置間に、TCP層ハンドオフの情報転送のため のTCPコネクションを設定する。

【0066】・各TCPコネクションの転送データ(最

大のウィンドウサイズ分だけ)と管理情報を保持する領域を確保して初期化する。

【0067】・第1(第2)の無線TCP(あるいはT CP) コネクションにおいて受信したデータを、移動先 と予想されるゲートウェイ装置にも転送して、確保した 転送データ領域に格納する。確保した領域から溢れた ら、シーケンス番号が小さい順に捨てる。といった準備 をしておく。実際にハンドオフが発生した時点で、受信 ウィンドウ、輻輳ウィンドウ、ack済みシーケンス番 号、送信済シーケンス番号などの管理情報の状態を確定 して、この情報を新たなゲートウェイ装置に転送してゲ 一トウェイ機能を移動し、これが完了したら新たなゲー トウェイ装置によるTCP中継を開始する。なお、無線 TCPのackが、通常のTCPと同様の累積的な性質 を持っていれば、無線端末から旧ゲートウェイ装置に送 信されたackを新ゲートウェイ装置で受信できなくて も、無線TCPの状態が不安定になることはなく、スル ープットも低下しない。従って、旧ゲートウェイ装置か ら送信された全てのデータに対するackを受信する前 に、新ゲートウェイ装置から未送信のデータの送出を始 めてよい。この方法を用いることで、ハンドオフ時のデ 一タ転送の中断時間を少なくすることができるため、T CPスループットの向上が可能となる。

【0068】なお、基地局1401~1403、基地局1404~1406の様に同一のゲートウェイ装置に収容された基地局間で無線端末1601~1604がハンドオフする場合でも、前述した様にTCPのackが累積的であることを利用して、TCP出力部622は、旧基地局を介して送信したデータに対する全てのackを受信する前に、新基地局を介して未送信のデータの送信を開始しても良く、この場合にもTCPの状態が不安定になることはなく、スループットの低下も起こらないという効果がある。

【0069】次に、無線端末が移動して基地局間にまたがるハンドオフを行うことを、その端末に対してTCP中継動作をするゲートウェイ装置が予測検出したり、ハンドオフが完了したことを検出する手順について図8、図9を用いて説明する。

【0070】図8の無線端末1610において、電界強度測定部1804は基地局から送信される電波の受信電界強度を連続的に、あるいは定期的に測定し、定期的に制御部1700に通知する。BER(Bit Error Rate)測定部1806は、受信機1801から無線!F入力部311へ流れる信号のビット誤り率をある一定時間測定し、定期的に制御部1700に通知する。制御部1700の電界強度変化通知部1701は、電界強度測定部1804によって得られた受信電界強度を、自無線端末の識別子を含み、宛先をゲートウェイ装置としたメッセージをIP出力部512に渡す。識別子として、例えば無線端末1610に割り当てらてた!Pアドレスを用いる

ことができる。

【0071】同様に制御部1700のBER変化通知部1702は、BER測定部1806によって得られたビット誤り率と、自無線端末の識別子を含み、宛先をゲートウェイ装置としたメッセージをIP出力部512に渡す。IP出力部はこのメッセージをIPパケットとして無線IF出力部312と送信機1802を介して送信する。

【0072】無線端末1610が基地局との無線通信中に移動して、その基地局の無線サービス領域の境界付近に来ると一般に受信電界強度の低下やBERの増加が発生する。このためゲートウェイ装置では、これら無線端末から送信される受信電界強度やBERの通知を受信し、移動制御部404により前述する受信電界強度の低下やBERの増加が検出されると、その無線端末が通信中の基地局の無線サービス領域の境界付近に移動したと判断し、ハンドオフに備えた準備を開始することができる。

【0073】また図9に示す基地局1400においても同様に無線端末から送信される電波の受信電界強度を電界強度測定部1854で測定したり、受信機1851から1F出力部152へ流れる信号のピット誤り率をBER測定部1856で測定することができるため、ハンドオフ前の基地局での測定結果をゲートウェイ装置に送信することで、ゲートウェイ装置が無線端末のハンドオフを予測したり、ハンドオフ後の基地局での測定結果をゲートウェイ装置に送信することで、ゲートウェイ装置がハンドオフの完了を検出したりすることができる。

【0074】この様に無線伝送路の品質などを測定することの他に、無線端末1610の無線送受信部1800や基地局1400の無線送受信部1850にて無線端末と基地局間の無線伝送路が確立しているかどうかを検出し、その情報をゲートウェイ装置に通知することで、ゲートウェイ装置が無線端末のハンドオフを予測したり、ハンドオフの完了を検出したりする実施でも良い。

【0075】具体的には、無線端末1610の無線送受信部1800と基地局1400の無線送受信部1850の間の無線伝送路は、従来の無線通信システムと同様に無線送受信部または無線IF部310などに付与される物理アドレスやMACアドレスに基づいて確立状態などが管理される構成とする。このとき例えば基地局1400の無線送受信部1850では、ゲートウェイ装置になが切断されたことを検出したとき、その無線端末の物調できる無線端末識別子(例えばIPアドレス)に変換すできる無線端末識別子(例えばIPアドレス)に変換するために図10に示す無線端末アドレス登録テーブルを参照し、この識別子を含み宛先をゲートウェイ装置としたメッセージをIP出力部552および有線IF出力部152を介して送信する。

【0076】ゲートウェイ装置900はこのメッセージを受信すると、TCP中継を行っていた無線端末と基地局との間の伝送路にてデータ転送ができない状態であることを認識し、基地局間のハンドオフ、あるいはゲートウェイ機能の移動の準備の動作を開始することができる。なお、図10に示す無線端末アドレス登録テーブルは、ゲートウェイ装置900に装備される構成でも良く、その場合には基地局1400は無線端末の物理アドレスやMACアドレスをゲートウェイ装置に通知すれば、ゲートウェイ装置は無線端末アドレス登録テーブルを参照して無線端末の識別子(例えば1Pアドレス)を得ることができる。

【0077】逆に無線端末1610が移動先の基地局と無線伝送路を確立したことを、その基地局が検出したとき、その無線端末の物理アドレスまたはMACアドレスをゲートウェイが識別できる無線端末識別子(例えばIPアドレス)に変換するために図10に示す無線端末アドレス登録テーブルを参照し、この識別子を含み宛先をゲートウェイ装置としたメッセージをIP出力部552 および有線IF出力部152を介して送信する。

【0078】ゲートウェイ装置900はこのメッセージを受信すると、無線端末1610と移動先基地局との間の伝送路が確立されたことを認識し、速やかに再度データの転送を開始することができる。なお、図10に示す無線端末アドレス登録テーブルは、ゲートウェイ装置900に装備される構成でも良く、その場合には基地局1400は無線端末の物理アドレスやMACアドレスをゲートウェイ装置に通知すれば、ゲートウェイ装置は無線端末アドレス登録テーブルを参照して無線端末の識別子(例えば1Pアドレス)を得ることができる。

【0079】次に、異なるゲートウェイ装置に収容される基地局間で無線端末が移動した時に、その移動をゲートウェイ装置が検出する手順について説明する。

【0080】無線端末から基地局およびゲートウェイ装置を介してインターネットにアクセスするシステムで、多数の基地局の無線サービス領域が複数のサブネットで構成される場合、これらのサブネット間で無線端末が移動してもインターネットに接続できる(IPパケットの送信および受信ができる)ための技術としてMobileーIPやDHCP(Dynamic Host Configuration Protocol)を利用する場合について述べる。これらの技術では、無線端末が異なるサブネットに移動したときに、ネットワーク側に配置される各機能とのやりとりが行われる。

【0081】図11に本発明の第2の実施形態である第2の通信ネットワークの構成例を示す。同図に示すように、この通信ネットワークは、有線網1101に接続された有線端末1001、1002、1003と、有線網1101に接続されかつルータ1302を介して間接的に基地局1411、1412と接続され、かつルータ1

303を介して間接的に基地局1413、1414と接続されたゲートウェイ装置911と、有線網1101に接続されたゲートウェイ装置911と、有線網1101に接続されかつルータ1305を介して間接的に基地局1417、1418と接続されたゲートウェイ装置912と、基地局1411~1418が各々受け持つ無線サービス領域1511~1518の間を移動しながら通信を行う無線端末1611~1614とから構成される。ここで同一のルータに接続される基地局1411と1412、1413と1414、1415と1416、1417と1418が同一のサブネットとして運用されており、またそれぞれのルータ1302~1305には、MobileーIPにて、移動先のサブネットでの諸機能を提供するFA(Foreign Agent)の機能が搭載されているとする。

【0082】MobileーIPでは、各々のサブネットにあるFAが(DHCPなら各々のサブネットにあるDHCPサーバが)図11に示す様にサブネット識別子あるいはサブネットが識別できるFA(あるいはDHCPサーバ)のアドレスを定期的に基地局を介してを報知する。無線端末1611~1614は定期的にこの報知情報を受信することで、それ以前に滞在していたサブネットと異なるサブネットに移動したときには、それを検出することができる。

【0083】そして、例えばMobile-- LPを使用 する場合には、そのサブネットに無線端末がいる間、そ の無線端末宛てパケットの気付アドレス(ケア・オブ・ アドレス)がFAから通知されたり、ケア・オブ・アド レスに送られてくる当該無線端末宛てのパケットを無線 端末へ転送するようFAに登録を要求したりする。また 例えばDHCPでは、そのサブネットに無線端末がいる 間、その無線端末からインターネットにアクセスするの に用いる一時的なIPアドレスをDHCPサーバから取 得する。これらの一連のやりとりに加えて、そのサブネ ットを収容するゲートウェイ装置の識別子(例えばIP アドレス)をFAあるいはDHCPサーバより受信し、 それが以前のTCPコネクションの中継接続を行ってい たゲートウェイ装置の識別子と異なると、ゲートウェイ 機能の移動が必要であることを検出する。このときFA あるいはDHCPサーバには、そのサブネットにいる無 . 線端末のTCPコネクションを中継接続するゲートウェ イ装置の識別子が登録されている。

【0084】ゲートウェイ機能を新たな(移動先での)ゲートウェイ装置へ移動する(TCP層でのハンドオフ)必要があることを無線端末が検出したら、自無線端末の識別子と以前のゲートウェイ装置の識別子を含むTCPハンドオフ要求を、移動先でのゲートウェイ装置宛てに送信する。

【0085】このTCP層でのハンドオフ要求を無線端 末の移動先でのゲートウェイ装置が受信すると、無線端 末の基地局間ハンドオフが完了し、それに引き続きゲートウェイ機能の移動が必要であることを認識し、以前のゲートウェイ装置に送信済みでかつ送達確認の無いデータおよびTCPコネクションの状態情報の転送を要求する。この後に前述したゲートウェイ機能の移動が行われる。

【0086】次に、FAあるいはDHCPサーバが基地局を介してサブネット識別番号を報知する方法に代えて、図12に示す様なゲートウェイ装置が識別子を報知する方法について説明する。図12に示した通信ネットワークの構成は、図2に示した第1の通信ネットワークの構成と基本的には同じである。

【0087】各々のゲートウェイ装置921~923が基地局を介してその識別子(例えば1Pアドレス)を報知し、無線端末が定期的にその報知情報を受信することで、それが以前のTCPコネクションの中継接続を行っていたゲートウェイ装置の識別子と異なると、ゲートウェイ装置機能の移動が必要であることを検出する。この場合にも、その後のTCPハンドオフの手順は前述した場合と同様である。

【0088】更に、ゲートウェイ装置900の無線TCP層600およびTCP層620は、TCPのpersist timerおよびkeep alive timerによるprobeセグメントの処理方法を図1、図2を用いて説明する。

【0089】一般にpersist timerによっ て生成されるwindow probeセグメントは、 受信側が受信ウィンドウが開いた通知をしない理由が、 開いたことを通知するackが失われたためか、実際に TCPのパッファに余裕がないためにそうなっているか を、送信側が調べるために送信するものである。無線端 末1601~1605から見た無線TCP層600のパ ッファ、有線端末1001~1003から見たTCP層 620のパッファがprobeの対象となるので、無線 TCP層600とTCP層620は、通常と同じように windowprobeセグメントに対して応答を行 う。即ち、空きパッファ量をもとに、通知すべき受信ウ ィンドウサイズを決めて、その値をackによって通知 する。同時に、TCP中継部610を経由して、有線側 から無線側へ、または無線側から有線側にwindow probeセグメントを中継してもよい。中継しない としても、ゲートウェイ装置の無線TCP層600およ びTCP層620でpersist timerを動か してwindow probeを送信するようにしてお けば、無線端末1601~1605のTCP層または有 線端末1001~1003のTCP層のパッファが空い ているのに、ゲートウェイ装置の無線TCP層600お よびTCP層620に間違った受信ウィンドウサイズの 状態が残ってデータを送信できなくなることはない。

【0090】 一般にkeep alive timer

によって生成されるprobeは、TCPコネクションに長期間活動が見られない理由が、端末が落ちているか、あるいは端末が落ちた後に再起動したために当該するために送信される。従って、これらのprobeに対して、端末になり代わってゲートウェイ装置がである。従って、このprobeに対してはゲートウェイ装置の無線TCP層620は応答せずに、単にTCP中継部610を経由して他方に中継する。但し、無線TCP層620は中継したTCPセグメント内を記憶しておき、このprobeに対する応答が返ってくればそのまま中継する(通常の送信に対するackは一旦終端するのに対して)。

【〇〇91】また、中継を行っているTCPコネクションを形成する無線側または有線側のいずれかのTCPコネクションが切断された場合は、他方も切断する。

【0092】次にアプリケーション中継サーバ810、820について図1を用いて説明する。アプリケーション中継サーバ810または820は、無線TCP入力部601またはTCP入力部621からIPデータグラム(に含まれるアプリケーションプロトコルデータ)を受けとると、当該アプリケーションプロトコルに定められた処理を行い、必要ならば第2のTCP(あるいは無線TCP)コネクションを設定するように、TCP加部622または無線TCP出力部602に要求する。ユーザにより要求されたデータがキャッシュ811または821に存在しない場合が、第2のTCP(あるいは無線TCP)コネクションを設定する一つの例である。

【0093】次に無線端末1600について図3を用いて説明する。無線端末1600の無線 I F部300は、いわゆるデータリンク層の機能を実現するが、本発明による無線 I F部300は一部、T C P層および I P層の情報に基づく動作を行う。特に言及すべきなのは以下の点である。

【0094】無線IF出力部302は、IPデータグラムを図4に示すように複数のデータリンクフレームに分割するIPデータグラム分割部303と、優先度の低いIPデータグラムを構成する複数のデータリンクフレームを送信している間に、送信すべき優先度の高いIPデータグラムが現れた場合に、優先度の高いIPデータグラムを含むデータリンクフレームに先立ってデータグラムを含むデータリンクフレームに先立って発信する優先度制御部304を含む。IPデータグラムを含むデータリンクフレームに先立って分間部303は、TCP/IPへッダ圧縮機能も持つ。これらはゲートウェイ装置900の無線IF入力部200、220のIPデータグラム再構成部203、223と組になって動作する。優先度の高いIPデータグラムと組になって動作する。優先度の高いIPデータグだけのack)をペイロードに含むものを想定しており、こ

れによって既に述べたようなTCPの性能を向上することができる。

【0095】このような機能を実現するために例えば以 下の方法をとることができる。優先度の高低は、上位の IP層かTCP層で判断して、上位層が、各IPデータ グラムに優先度を識別するタグを付けたり、各IPデー タグラムを優先度別に設けられたデータリンク層のキュ 一に繋げるようにしておけば、データリンク層の優先度 制御部304でも識別できる。IPデータグラムがデー タリンク層のキューに繋がれると、制御がデータリンク 層に渡る。IPデータグラム分割部303がこのIPデ ータグラムを1つ以上のデータリンクフレームに分割す る。リンクヘッダには、IPデータグラムを(適当な期 間の間)一意に識別する識別子を含める。優先度制御部 304は、キューを見て優先度の高いデータリンクフレ 一ムの送信をハードウェアに要求する。その後、一旦制 御を上位層に渡す。上位層が送信すべき I Pデータグラ ムを持っていれば、それがデータリンク層のキューに繋 がれて、上記と同様の処理が行われる。上位層が送信す べきIPデータグラムを持っていなければ、先に送信し たデータリンクフレームの送信完了のハードウェアから の割り込みによって、制御がデータリンク層に戻され、 優先度制御部304がキューにある優先度の高い一つの データリンクフレームの送信要求をハードウェアに対し て行う。

【0096】なお、この分割・優先制御方式が特に有効となる無線端末からの出力方向の帯域が狭い場合には、上位層は送信処理のボトルネックとならないので、送信データがキューを形成するのはボトルネックとなるデータリンク層であると考えられる。従って、データリンク層は送信データの優先制御を行うのに適当な場所であると言える。

【 0 0 9 7 】 図 5 は、 2 番目のデータリンクフレームが 優先度の高い I Pデータグラム(純粋 a c k)を含む、 データリンクフレームの送信例を示している。

【0098】無線端末1600のTCP層(TCP層700、無線TCP層710とTCP選択部720の総称)は、以下の点で通常のTCP層と異なる。

【0099】無線TCP層700は、既に述べたような無線用に改善されたトランスポート層プロトコルを実現する。また、TCPコネクション設定時に、相手が通常のTCPとして動作している場合は、当該コネクションの制御をTCP層710に引き継ぐ。

【0100】TCP選択部720は、無線対応アプリケーション850による明示的な要求によって、または明示的な要求無しに、アプリケーション860を特定または推定できる情報によって、通常のTCPによって通信を行うか、無線TCPによって通信を行うかを決定する。ここで通常のTCPならばゲートウェイ装置によるTCP層以上の中継は無しとして、無線TCPならばゲ

ートウェイ装置によるTCP層以上の中継は有りとして TCPコネクションが設定される。中継方法の決定基準 は、ゲートウェイ装置の説明で述べたものに準ずる。

【0101】無線端末1600のアプリケーション層で、無線対応アプリケーション850は、TCP選択部720に無線TCPかTCPかの選択を明示的に要求する機能を持つものである。アプリケーション860は、TCP選択部720への明示的な要求を行わないものである。

【0102】次に、本発明の第3の実施形態である第3の通信ネットワークの構成を図13に示す。本実施形態の通信ネットワークは、複数のゲートウェイ装置にトランスポート層中継またはアプリケーション層中継の負荷を分散するためにルータを利用した例である。

【0103】ルータ1311が、有線端末1011~1013を収容する有線網1111、ゲートウェイ装置931~933、無線サービス領域1521~1526をそれぞれ受け持つ基地局1421~1426を相互接続する。ルータ1311は、無線端末1621~1624がそれぞれに割り当てられたゲートウェイ装置931~933のいずれかを介して、有線端末1011~1013と1Pデータグラムの送受を行うように、後述する方法でルーティングを行う。

【0104】図14にルータ1311の構成を示す。同図に示すように、このルータ1311において、有線1F部180、190は有線網1111またはゲートウェイ装置931~933に接続され、無線1F部280、290は基地局1421~1426に接続されている。1P層480は、1P中継部483のルーティング表に従って、これらの1Fから入力された1Pデータグラムを適切な1Fに出力する。

【0105】このルータ1311は、!P中継部483 が各無線端末1621~1624とゲートウェイ装置9 31~933の対応表486を持っている点に特徴がある。

【0106】無線端末1621~1624とゲートウェイ装置931~933との対応付けは、無線端末1621~1624が無線サービス領域1521~1526にあることが検出された時や、無線端末1621~1624の場合を登録する。前者の場合である。前者の場合を登録する。移動制御部484に転送された無線端末1621~1624とゲートウェイ装置931~933の対応関係を付けて、対応表486にその内容を登録する。ある規則とは、例えば直前の期間のゲートウェイ装置931~933の負荷をもとに、負荷を均等化することを目標に置いて規定されたものである。

【0107】また、前述したように図12に示すゲート

ウェイ装置921~923が基地局1401~1408を介してゲートウェイ装置の識別子(例えばIPアドレス)を報知し、一方無線端末1601~1604が定期的にこの報知情報を受信することで、その基地局を受信することができる。ひ場合を収容するゲートウェイ装置が複数あるよりでは、例えば図15に示す様に、それぞれのゲートウェイ装置の識別子を基地局を介して報知し、その報知情を受信した無線端末がそれらすべてのゲートウェイ装置にサービス提供要求の信号を送信する。その要求を受信したゲートウェイ装置はサービス提供応答の信号を無線に送信するが、例えば一番早く応答を送信したゲートウェイ装置の負荷が軽いと判断することができた。これを無線端末と対応づけるゲートウェイ装置として定めることもできる。

【0108】無線端末1621~1624とゲートウェイ装置931~933との対応付けを、無線端末1621~1624の加入手続き時に行う場合、図示しない遠隔のネットワーク管理装置が対応表486を設定する。設定は、上記のように移動制御部484を介して行う方法によるものでもよいし、ルータ1311内の図示しない管理アプリケーションを介して行う方法によるものであってもよい。

【0109】このように設定された対応表486を用いた1Pデータグラムのルーティングに関して、以下に詳述する。

【0110】有線端末1011~1013から無線端末 1621~1624へのIPデータグラムの送信を、いくつかに場合分けする。

(W1) 有線端末1011~1013が送信する I Pデータグラムのヘッダに宛先として無線端末1621~1624の I Pアドレスが直接書かれている場合。

(W2) いわゆるトンネリング技術を使い、有線端末1011~1013が送信する I Pデータグラムのヘッダは宛先としてルータ1311またはゲートウェイ装置931~933の I Pアドレスを持ち、当該 I Pペイロードに更に I Pデータグラム (ないしはその変形) がカプセル化され、カプセル化された I Pデータグラムのヘッダの宛先として無線端末1621~1624のアドレスが記されている場合。

(W2-1) ルータ1311が宛先アドレスの場合。

(W2-2) ゲートウェイ装置931~933 (それぞれ無線端末1621~1624に対応付けられた) が宛 先アドレスの場合。

【0111】ルータ1311で、有線端末1011~1013から無線端末1621~1624へのIPデータグラムをルーティングする際に、通常と異なる動作を行う必要があるのは(W1)と(W2-1)の場合である。(W1)の場合、IP中継部は対応表486に従い、IPデータグラムのヘッダの宛先である無線端末1

621~1624に対応するゲートウェイ装置931~933に、IPデータグラムをルーティングする。(W2-1)の場合、ルータ1311のIP入力部481でカプセル化されたIPデータグラムを取り出し、その後は(W1)と同様にする。(W1)の場合はゲートウェイ装置931~933が変換・中継後に送信するIPデータグラムも、有線端末1011~1013から送信されたものと同様に無線端末1621~1624を宛先としてヘッダに合むため、同じ宛先アドレスを持つIPデータグラムを別々方路にルーティングしなければならない。前者と後者は入力IFの違いや送信元のMACアドレスなどの情報によって区別できるため、このようなルーティングは可能である。

【0112】無線端末1621~1624から有線端末 1011~1013へのIPデータグラムの送信を、い くつかに場合分けする。

(R1)無線端末1621~1624が送信するIPデータグラムのヘッダに宛先として有線端末1011~1013のIPアドレスが直接書かれている場合。

(R2) いわゆるトンネリング技術を使い、無線端末1621~1624が送信する I Pデータグラムのヘッダは宛先としてルータ1311またはゲートウェイ装置931~933の I Pアドレスを持ち、当該 I Pペイロードに更に I Pデータグラム (ないしはその変形) がカプセル化され、カプセル化された I Pデータグラムのヘッダの宛先として有線端末1011~1013のアドレスが記されている場合。

(R2-1) ルータ1311が宛先アドレスの場合
(R2-1) ゲートウェイ装置 931~933 (それ

(R2-2) ゲートウェイ装置931~933(それぞれ無線端末1621~1624に対応付けられた) が宛 先アドレスの場合。

ルータ1311で、無線端末1621~1624から有 線端末1011~1013へのIPデータグラムをルー ティングする際に、通常と異なる動作を行う必要がある のは (R1) と (R2-1) の場合である。 (R1) の 場合、IP中継部は対応表486に従いIPデータグラ ムのヘッダの送信元である無線端末1621~1624 に対応するゲートウェイ装置931~933にIPデー タグラムをルーティングする。(R2-1)の場合、ル ータ1311のIP入力部481でカプセル化されたI . Pデータグラムを取り出し、その後は(R1)と同様に する。(R1)の場合はゲートウェイ装置931~93 3が変換・中継後に送信する I Pデータグラムも、無線 端末1621~1624から送信されたものと同様に無 線端末1011~1013を宛先としてヘッダに含むた め、同じ宛先アドレスを持つIPデータグラムを別々方 路にルーティングしなければならない。前者と後者は入 カIFの違いや送信元のMACアドレスなどの情報によ って区別できるため、このようなルーティングは可能で ある。

【0113】次に、本発明の第4の実施形態である第4の通信ネットワークの構成を図16に示す。本実施形態の通信ネットワークの構成は、ゲートウェイ機能の信頼性向上のためにゲートウェイ装置を二重化した点に特徴がある。二重化されたゲートウェイ装置以外は図13の第3の通信ネットワークの構成に準ずる。

【0114】ルータ1312が、有線端末1011~1013を収容する有線網1111、ゲートウェイ装置944、945、無線サービス領域1521~1526をそれぞれ受け持つ基地局1421~1426を相互接続する。ルータ1312は、無線端末1621~1624が、ゲートウェイ装置944、945を介して、有線端末1011~1013と1Pデータグラムの送受を行うように、第3の通信ネットワークの構成で説明したのと類似する方法でルーティングを行う。

【0115】第4の通信ネットワーク構成のルータ1312は、有線端末1011~1013が無線端末1621~1624を最終的な宛先としてルータ1312に送信したIPデータグラム、および無線端末1621~1624が有線端末1011~1013を最終的な宛先としてルータ装置1312に送信したIPデータグラムを各ゲートウェイ装置944、945に同報する点で、第3の通信ネットワークの構成のルータ1311と異なる。

【0116】ルータ1311はゲートウェイ装置それぞれにインタフェースを持っているが、ルータ1312はシェアドメディアのネットワーク(例えば、Ethernet)によってゲートウェイ装置944と945を収容しているという物理的な接続関係の相違は本質的ではない。

【ロ117】ルータ1312がゲートウェイ装置944 と945に同報を行う方法を示す。第3の通信ネットワ ークの構成で示した場合分けで、(W2-2)と(R2 -2) はゲートウェイ装置が宛先アドレスなので、宛先 アドレスをゲートウェイ装置944と945をホストグ ループに含むIPマルチキャストアドレスを宛先アドレ スとすればよい。このホストグループは何らかの方法で 予め設定しておく。このIPマルチキャストアドレスを シェアドメディアネットワークのMACアドレスに解決 する際に、ゲートウェイ装置944と945を含むシェ アドメディアネットワークのマルチキャストアドレスに 解決する。このアドレス解決方法は、通常のIPマルチ キャストと同様である。ここで、図17に示すゲートウ ェイ装置944と945の構成の中で、同報受信機能1 13は、シェアドメディアネットワークのマルチキャス トアドレスを持つフレームを受信する機能を持ってい る。

【O 1 1 8】 (R 1)、(R 2 - 1)、(W 1) および (W 2 - 1) の場合は、宛先がシングルキャストの I P アドレスであるが、このシングルキャストの I Pアドレ スをシェアドメディアネットワークのMACアドレスに解決する際に、ゲートウェイ装置944と945を含むシェアドメディアネットワークのマルチキャストアドレスに解決するようにしておけばよい。このアドレス解決方法は、シングルキャストのIPアドレスはシングルキャストのMACアドレスに解決すると言う通常の方法とは異っている。

【0119】なお、ルータ1312とゲートウェイ装置944と945を接続するネットワークがシェアドメディアなので、ルータ1312がシングルキャストのMACアドレスに解決しても、ゲートウェイ装置945宛のMACアドレスを持つフレームも受信し、ゲートウェイ装置945が自分宛のフレームに加えてゲートウェイ装置945が自分宛のフレームに加えてゲートウェイ装置944宛のMACアドレスを持つフレームも受信するように、ゲートウェイ装置944と945の有線IF入力部111の同報受信機能113を設定しておけば、同様の効果が得られる。

【0120】図17に二重化可能なゲートウェイ装置9 44または945の構成を示す。

【0121】各ゲートウェイ装置944、945は、有 線IF部110の有線IF入力部111に同報受信機能 113を、有線 | F出力部112には同報送信機能11 4を設けて構成される。例えば、シェアドメディアネッ トワークであるEthernetのIFカードはこのよ うな同報機能を持っているが、本発明では通常シングル キャストの宛先MACアドレス持つフレームによって送 信すべきIPデータグラム(TCPまたは無線TCPセ グメントを含む)を、マルチキャストの宛先MACアド レスを持つフレームによって同報する点に特徴がある。 【0122】 I P層410は、ゲートウェイ装置900 の1P層400と比べ、移動制御部を持たない点と、二 重化制御部1900による制御を受ける点で異なるが、 前者の相違は本質的ではなく、移動制御部を持つ二重化 されたゲートウェイ装置も可能である。二重化制御部1 900により一次ゲートウェイ装置の!P層として動作 するように指示されると、IP層によって中継するべき データグラムの中継を行う。二重化制御部1900によ リニ次ゲートウェイ装置のIP層として動作するように 指示されると、通常なら | P層によって中継するべきと 判断されるデータグラムであっても中継は行わなず、黙 ってデータグラムを廃棄する。

【0123】無線TCP層650、TCP層670およびTCP中継部660は、それぞれ無線TCP層600、TCP層620およびTCP中継部610と比較して、二重化制御部1900に対して必要な情報を与え、二重化制御部1900による制御を受ける点で異なる。この点に関して以下に詳述する。

【0124】まず、ゲートウェイ装置944を一次ゲートウェイ装置、ゲートウェイ装置945を二次ゲートウ

ェイ装置とし、有線端末1011と無線端末1621と の間のTCPコネクションを中継する場合について説明 する。

【0125】この時、TCPセグメントを受信・応答しあう有線端末1011と一次ゲートウェイ装置944はTCPのピア関係にあり、無線TCPセグメントを受信・応答し合う無線端末1621と一次ゲートウェイ装置944は無線TCPのピア関係にある。二次ゲートウェイ装置945は、これらのTCPセグメントの交換を受信して内容を確認するが、一次ゲートウェイ装置944に障害が生じない限り、受信したTCPセグメントに応答することはなく、ピア関係にはない。

【0126】無線端末1621が無線TCPのコネクション設定要求を行ったと仮定する。無線TCPののSYNセグメントが、図18の経路aによって一次ゲートウェイ装置945に同報される。一次ゲートウェイ装置944はTCPのコネクシン設定要求として、経路はによって有線端末1011と二次ゲートウェイ装置945にTCPのSYNセグメントを同報する。二次ゲートウェイ装置945の判定部1901は、無線TCPのSYNセグメントを受信したこの受信を予期しており、予期したセグメントを受信したことで、一次ゲートウェイ装置944が正常に動作していると判断する。

【0127】もし、一定期間予期したセグメントを受信しなければ、判定部1901は経路 f によって一次ゲートウェイ装置944が経路 e によって応答を返さなければ、二次ゲートウェイ装置945の判定部1901は、一次ゲートウェイ障害と判定し、切替え制御部1902に対して自装置を一次ゲートウェイ装置として構成するように指示する。切替え制御部1902は、無線TCP層650、TCP中継部660、TCP層670に対し、一次ゲートウェイ装置として動作するように指示する。今考えている場合、TCP層670はTCPのSYNセグメントを有線端末1011に送信する。

【0128】再び、一次ゲートウェイ装置944が正常に動作している場合に戻る。有線端末1011が返すTCPのSYN・ACKセグメントは、ルータ1312によって経路でで一次ゲートウェイ装置944と二次ゲートウェイ装置945に同報される。一次ゲートウェイ装置944は、これを受けて経路はによって有線端末1011と二次ゲートウェイ装置945にACKセグメントを同報する。二次ゲートウェイ装置945の判定部1901がこの受信の有無に基づいて、一次ゲートウェイ装置944の動作状態を判断し、必要なら切替を行なうことは同様である。

【0129】更に、一次ゲートウェイ装置944は、経路bによって無線端末1621と二次ゲートウェイ装置

945に対して無線TCPのSYN・ACKメッセージを返す。二次ゲートウェイ装置945の判定部1901がこの受信の有無に基づいて、一次ゲートウェイ装置944の動作状態を判断し、必要なら切替を行うことは同様である。無線端末1621が送信した無線TCPのACKセグメントは、ルータによって経路aで一次ゲートウェイ装置945に同報される。

【0130】この時点で、一次ゲートウェイ装置944で中継される、無線端末1621と有線端末1011間の双方向のTCPコネクションが確立する。

【0131】有線端末1011から無線端末1621に データを転送する場合を考える。有線端末1011から 送信すべきデータを含むTCPセグメントが、経路cに よって一次ゲートウェイ装置944と二次ゲートウェイ 装置945に同報される。一次ゲートウェイ装置944 は、経路はによって当該データを受信確認するACKセ グメントを有線端末1011と二次ゲートウェイ装置9 45に同報する。二次ゲートウェイ装置945の判定部 1901がこのACKセグメントの受信の有無に基づい て、一次ゲートウェイ装置944の動作状態を判断し、 必要なら切替を行なうことは同様である。更に、一次ゲ ―トウェイ装置944は、送信すべきデータを含む無線 TCPセグメントを、経路bによって無線端末1621 と二次ゲートウェイ装置945に同報する。二次ゲート ウェイ装置945の判定部1901はデータを含む無線 TCPセグメントを予期しているため、この受信の有無 に基づいて、一次ゲートウェイ装置944の動作状態を 判断し、必要なら切替を行うことは同様である。無線端 末1621は、このデータを受信確認する無線TCPの ACKセグメントを、経路aで一次ゲートウェイ装置9 44と二次ゲートウェイ装置945に同報する。このA CKを受信しない場合は、一次ゲートウェイ装置944 がタイムアウトによる再送を行うはずである。一次ゲー トウェイ装置944が、再送を行うべきなのに行わない 場合は、二次ゲートウェイ装置945の判定部1901 は、一次ゲートウェイ装置944の動作状態を確認し、 必要なら切替を行って再送を行う。

【0132】無線端末1621がTCPコネクションの切断を要求した場合を考える。無線端末1621は、経路aにより無線TCPのFINセグメントを一次ゲートウェイ装置944と二次ゲートウェイ装置945に同報する。一次ゲートウェイ装置945に同報する。二次ゲートウェイ装置945に同報する。二次ゲートウェイ装置945の判定部1901がこのFINセグメントの受信の有無に基づいて、一次ゲートウェイ装置944の動作状態を判断し、必要なら切替を行うことは同様である。有線端末1621がこれに対して返すTCPのACKセグメントは、ルータ1312によって経路。で一次

ゲートウェイ装置944と二次ゲートウェイ装置945に同報される。一次ゲートウェイ装置944は、経路 b によって無線端末1621と二次ゲートウェイ装置945に、FINに対する無線TCPのACKセグメントを同報する。二次ゲートウェイ装置945の判定部1901がこのACKセグメントの受信の有無に基づいて、一次ゲートウェイ装置944の動作状態を判断し、必要なら切替を行うことは同様である。

【0133】次に、無線端末と有線端末間、無線端末間、あるいは有線端末間での通信を、TCP層ないしアプリケーション層で中継接続を行うゲートウェイ装置を、それぞれの通信と対応付ける手順について図9、図13および図14の構成などを含めて説明する。

【0134】なお、図13に示す構成の通信ネットワーク上でメッセージを転送する際には、1Pパケットを用い、任意のトランスポート層のプロトコルを用いてデータ転送をする場合を考えるものとする。

【0135】ここで図9は、図13の基地局1421~1426(以下、これらをまとめて基地局1400は、電界強度変化通知部1751とBER(ビット誤り率)変化通知部1752と端末移動制御部1753を含む制御部1750、電界強度測定部1854を含む受信機1852およびこれらが空中線1855を共用するための共用器1853を含む無線送受信を共用するための共用器1853を含む無線送受信器1850、BER測定部1856、IP入力部551と高部1850、有線IF入力部151と有線IF出力部152を含む有線IF部150から構成される。なお、図中の実線矢印はデータの流れ、破線矢印は制御の流れを示す。

【0136】電界強度測定部1854は、各無線端末1621~1624から送られてくる電波の受信電界強度を測定し、定期的に制御部1750に通知する。BER測定部1856は、受信機1851から有線IF出力部151へ流れる信号のピット誤り率を各無線端末1621~1624対応に測定し、定期的に制御部1750に通知する。

【0137】なお、受信電界強度とビット誤り率は、無線端末と基地局との間の無線通信状態を表す情報の一例である。制御部1750の電界強度変化通知部1751は、電界強度測定部1854によって得られた各無線端末1621~1624の受信電界強度と対応する無線端末1621~1624の識別子を含み、宛先をルータ1311としたメッセージを1P出力部552に渡す。

【0138】同様に制御部1750のBER変化通知部1752は、BER測定部1856によって得られた各無線端末1621~1624のピット誤り率と対応する無線端末1621~1624の識別子を含み、宛先をルータ1311としたメッセージをIP出力部552に渡す。

【0139】識別子として、例えば無線端末1621~1624に割り当てられた!Pアドレスを用いることができる。IP出力部552を介してルータ1311に転送されるメッセージとしては、新たな!CMP(Internet ControlMessage Protocol)メッセージを定義してもよい。すなわちにでするためのリンメッセージを定義してもよい。すなわちに受情報と無線端末の識別子とを通知するためのICMPメッセージとして、新たにタイプとコードを割り当まには、新たにタイプとコードを割り当まにながである。このメッセージとは、新たにタイプとコードを割り当ま線が表がでいる。このメッセージは、定期的に基地局1400からルータ1311に通知するようにしても良いし、受信電界強度およびビット誤り率が予め定められた閾値を越えた場合のみに通知するようにしても良い。

【0140】図14は、図13のルータ1311の構成例を示したものである。ルータ1311は、大きく分けて、有線網1111および複数のゲートウェイ装置931~933をそれぞれ1つづつ接続する複数(図14では、そのうちの2つのみを示している)の有線 IF部180、190と、基地局1421~1426のそれぞれを1つずつ接続する複数(図14では、そのうち2つのみを示している)の無線 IF部280、290と IP層480とから構成される。

【0141】有線!F部180、190は、有線!F入力部(181、191)と有線!F出力部(182、192)とから構成され、無線!F部280、290は、無線!F入力部(281、291)と無線!F出力部(282、292)とから構成されている。

【0142】 I P層480は、データグラムフィルタ485を持つ I P入力部481と、I P出力部482と、対応表486を記憶した I P中継部483と、移動制御部484とから構成される。

【0143】基地局から送信される無線通信状態を通知するためのメッセージ(例えば!CMPメッセージ)は、無線IF入力部281あるいは291を経由して、IP入力部481に至る。すると、IP入力部481はデータグラムフィルタ485によって、当該メッセージが無線通信状態を通知するためのICMPメッセージであることを認識する(ICMPのタイプとコードにより識別できる)。そして、当該メッセージに含まれる識別子にて識別される無線端末で終端されるトランスポート層コネクションを中継しているゲートウェイ装置931~933のいずれかに転送するべきメッセージ(IPデータグラム)であることを認識して、IP中継部483に渡す。

【0144】 I P中継部483の対応表486には、無線端末1621~1624の I Pアドレスと、無線端末1621~1624で終端されるトランス層ポートコネクションを中継するゲートウェイ装置931~933の

IPアドレスとの間の対応関係が示されている。

【0145】この対応関係は、例えば以下のようにして付けられているとする。無線端末1621~1624が無線サービス領域1521~1526のいずれかに新たに見い出された(電源投入時を含む)ことを基地局1421~1426の端末移動制御部1753がルータ131の移動制御部484に通知した時、移動制御部484がある規則によって無線端末とゲートウェイ装置931~933のいずれかを対応つける。

【0146】さて、IP中継部483は、当該メッセージに含まれる無線端末のIPアドレスに対応するゲートウェイ装置931~933のいずれかのIPアドレスを、対応表486によって得る。このゲートウェイ装置のIPアドレスを、そのメッセージの新たな宛先としてIPへッダに書き込んで、IP出力部482に渡す。

【0147】 I P出力部482では、メッセージをその 宛先に対応する有線 I F出力部(182あるいは19 2)を経由して、ゲートウェイ装置931~933のい ずれかに送信する。

【0148】なお、IP入力部481に入力されるメッセージの宛先はルータ1311のアドレスなので、本来は上位層に渡すべきものである。従って、前述したようなIP中継部483での処理(当該メッセージに含まれる識別子の無線端末に対応するゲートウェイ装置を対応表486を参照して特定して、当該メッセージをその特定されたゲートウェイ装置に転送するための処理)は、上位層にて行うようにしてもよい。すなわち、IP中継部483には渡さずに、上位層に当該メッセージを処理する部分を設けても良い。

【0149】次に、無線端末と基地局間の無線通信状態により、その無線端末との通信を中継接続するゲートウェイ装置のトランスポート層プロトコルを適応的に制御する手順について図19を用いて説明する。図19は、図13のゲートウェイ装置931~933(以下、これらをまとめてゲートウェイ装置930と呼ぶ)の構成例を示したものである。ゲートウェイ装置930は、大きく分けて、有線IF部120とIP層420とTCP層620とTCP中継部610と無線TCP層630とから構成される。

【0150】有線 I F部120は、有線 I F入力部12 1と有線 I F出力部122とから構成され、ルータ装置 1311に接続するようになっている。 I P層420 は、データグラムフィルタ425を含む I P入力部42 1と、I P出力部422と、I P中継部423と、無線 通信状態受信処理部426とから構成される。

【0151】TCP層620は、セグメントフィルタ623を含むTCP入力部621とTCP出力部622とから構成される。無線TCP層630は、セグメントフィルタ633を含む無線TCP入力部631と、無線TCP出力部632と、無線通信状態適応制御部634と

から構成される。

【0152】TCP中継部610は、無線トランスポート層プロトコルを有線トランスポート層プロトコルに変換する中継部611と、有線トランスポート層プロトコルを無線トランスポートプロトコルに変換する中継部612とから構成される。

【0153】ルータ1311からゲートウェイ装置930に転送されたメッセージは、ゲートウェイ装置930の有線1F入力部121を通過して、1P入力部421に達する。

【0154】IP入力部421では、データグラムフィルタ425により、入力されたメッセージが無線通信状態を通知するためのメッセージであると認識すると、これを無線状態受信処理部426に送る。

【0155】無線状態受信処理部426は、メッセージ中の無線端末の識別子(例えばIPアドレス)と無線通信状態に関する情報(例えば、受信電界強度またはビット誤り率)を抽出し、それを無線TCP層630に通知する。

【0156】無線TCP層630の無線通信状態適応制御部634が、この無線通信状態に関する情報を基に無線TCPの動作を適応的に変更する。例えば、ビット誤り率がある閾値より高くなった場合(あるいは受信電界強度がある閾値よりも小さくなった場合)に、送信する無線TCPセグメントの最大サイズを小さくし、ビット誤り率がある閾値よりも低くなった場合(あるいは受信電界強度がある閾値よりも大きくなった場合)に、送信する無線TCPセグメントの最大サイズを大きくする。

【0157】このようなトランスポート層コネクションの制御指示(例えば、TCPセグメントのサイズの変更指示)は、例えば、無線TCP出力部632に作用し、以後、TCP中継部610の有線→無線中継部612から送られてくるTCPセグメントは、無線通信状態適応制御部634にて決定されたサイズにて無線TCP出力部632から出力され、IP出力部422、有線IF出力部122を介して基地局へ送信される。

【0158】これまでは、基地局1421~1426のいずれかからルータ1311に送られてくる無線通信状態を通知するためのメッセージを基に、ルータ1311が、そのメッセージ中に含まれる識別子にて識別される無線端末と複数のゲートウェイ装置のいずれかとを対応づける(無線通信状態を通知するためのメッセージの転送先のゲートウェイ装置の特定)場合を説明してきた。【0159】次に、基地局1421~1426が無線端末と複数のゲートウェイ装置のいずれかとを対応づける場合について説明する。図20に基地局1401~1406(以下、これらをまとめて基地局1400と呼ぶ)の他の構成例を示す。なお、図9と同一部分には同一符号を付し、異なる部分について説明する。すなわち、図20に示す構成では、制御部1750に対応表1754

が具備されている。

【0160】対応表1704には、無線端末1621~1624の識別子(例えば1Pアドレス)と、無線端末1621~1624で終端されるトランスポート層コネクションを中継するゲートウェイ装置931~933の1Pアドレスとの間の対応関係が示されている.

【0161】この対応関係は、例えば以下のようにして付けられているとする。まず、ルータ装置1311は、別に定められた方法で既に対応関係を対応表486に持ってるとする。基地局1421~1426のいずれかの端末移動制御部1753が無線端末1621~1624のいずれかを見い出したこと通知するためのメッセージをルータ1311に送信すると、ルータ1311の移動制御部484では、対応表486を参照して、その受け取ったメッセージに含まれる識別子(IPアドレス)の無線端末で終端されるトランスボート層コネクションを中継するゲートウェイ装置931~933のいずれかの識別子(IPアドレス)を検索する。

【0162】そして、この検索されたゲートウェイ装置の識別子を含む所定の応答メッセージを、先に、無線端末を見い出したこと通知するためのメッセージを送信した基地局に対し送信する。

【0163】当該基地局では、ルータ1311からの応答メッセージを有線IF入力部151、IP入力部551を介して受信して、その応答メッセージからゲートウエイ装置の識別子を抽出すると、端末移動制御部1753では、そのゲートウエイ装置の識別子と当該無線端末との対応関係を対応表1754に登録する。

【0164】一方、制御部1750の電界強度変化通知部1751は、電界強度測定部1854によって得られた無線端末から送られてくる電波の受信電界強度と、当該無線端末の識別子を含むメッセージを生成し、IP出力部552に渡す。その際、電界強度変化通知部1751は対応表1754から、当該無線端末の識別子に対応するゲートウェイ装置の識別子(IPアドレス)を検索して、それを生成したメッセージの宛先として設定する。

【0165】同様に、制御部1750のBER変化通知部1752は、BER測定部1856によって得られた無線端末のビット誤り率と、当該無線端末の識別子を含むメッセージを生成し、IP出力部552に渡す。その際、BER変化通知部1752は対応表1754から、当該無線端末の識別子に対応するゲートウェイ装置の識別子(IPアドレス)を検索して、それを生成したメッセージに宛先として設定する。

【0166】このメッセージは、IP出力部552、有線IF出力部152を介してルータ1311に送信されると、ルータ1311では、通常のIPパケットと同じ扱いで、IPパケットに含まれるIPアドレスにて特定されるゲートウェイ装置931~933のいずれかにル

ーティングされる。このメッセージを受信したゲートウェイ装置931~933の動作は、前述した様に無線TCP層630の無線通信状態適応制御部634が、これらの無線通信状態に関する情報を基に無線TCPの動作を適応的に変更する。

【0167】次に、無線端末または有線端末からのTCPコネクション確立要求の際に使用される制御オプションの処理方法について図2および図21を用いて説明する。図21は本発明の一実施形態であるゲートウェイ装置の構成を示すもので、図1と同一部分には同一符号を付し、ここでは異なる部分について説明する。

【0168】例えば図2の通信ネットワークの構成の中で、ゲートウェイ装置901が図20に示される構成であるとする。このとき、ゲートウェイ装置901がオプションhを要求したTCPコネクション確立のためのパケットを有線網1101内にある端末1001より受信すると、(ここで、オプショントがパスMTUディスカバリを指示するものだとする)このときゲートウェイ装置901はオプションにト対する回答を端末1001に行うとともに、端末1001とのコネクションの確立を行う。このときに、コネクションのオプションとして何が要求されていたかをオプションテーブル683に記録しておく。

【0169】次にゲートウェイ装置901は端末100 1 がコネクションを確立したい相手である、例えば無線 端末1601とのコネクション確立の動作に入る。ゲー トウェイ装置901内のTCPハンドオフ制御部640 はコネクション確立のためのパケットを生成する際にオ プションテーブル683を参照する。これにより、ゲー トウェイ装置901はオプショントが要求されているこ とを確認し、経路上のMTUを探索する。しかし一般的 に無線リンクでのパケットサイズは有線リンクでのパケ ットサイズに比べると小さいので、ここでのMTUを無 線端末1601と端末1001との間の経路上のMTU として扱うと、有線網において必要以上のデータ分割が 行われ、この結果リンクの利用効率が低下してしまう。 そこで、無線端末とのコネクション確立の時にはりを不 必要なものとして扱う。そこで、ゲートウェイ装置90 1内のTCPハンドオフ制御部640はTCPコネクシ ョン確立のためのパケットのオプションには何も加えず に無線端末1601に送信するよう無線TCP600内 の無線TCP出力部602に要求を送信する。

【0170】このTCPコネクション確立のためのパケットを受信した無線端末1601はオプション無しと理解して、このパケットに対する送達確認・回答パケットをゲートウェイ装置901へ送信する。これにより、無線端末とゲートウェイ装置901との間のコネクションはオプション無しの状態で確立される。

【0171】以上の様に、例えば無線端末と有線端末と の間のコネクションを分割設定する際に、通信リンクの 状況などによってオプションの設定を柔軟に変更することにより、通信リンクを効率良く利用できることになる。

【0172】次に、無線端末が異なるゲートウェイ装置に収容される基地局間で移動し、これらのゲートウェイ装置間でゲートウェイ機能の移動(TCP層によるハンドオフ)が行われる手順について図22を用いて説明する。図22は本発明の一実施形態であるゲートウェイ装置の構成を示すもので、図1と同一部分には同一符号を付し、ここでは異なる部分について説明する。

【0173】無線端末が、異なるゲートウェイ装置に収容される基地局間で移動し、これらのゲートウェイ装置間でゲートウェイ機能の移動(TCP層によるハンドオフ)が行われる際に、ゲートウェイ装置960のTCPハンドオフ制御部640はTCP中継している2つのTCPコネクション(例えばゲートウェイ装置960と無線端末間、ゲートウェイ装置960と有線端末間)の現在のTCPコネクション状態を示す状態遷移変数689、694を参照する。

【O174】それぞれのTCPコネクションの状態遷移変数689、694が共にESTABLISHEDであった場合には、TCP中継している2つのTCPコネクションが確立されていてデータ転送状態であると検出され、無線端末が移動後にも新たなゲートウェイ装置にてゲートウェイ機能が実現できる様に、前述したTCP層によるハンドオフの一連の操作を行う。

【O175】これに対し、それぞれのTCPコネクションの状態遷移変数689、694のいずれかがESTABLISHEDでない場合には、ゲートウェイ装置960はそれぞれの(CLOSEDでない)TCPコネクションを切断する処理を行う。もちろん、共にCLOSEDであった場合には何ら動作を行わなくとも良い。

【0176】この様な判断基準でゲートウェイ装置間のハンドオフを実行することにより、異常な状態遷移におけるゲートウェイの動作手順を装備することを回避できるため、ゲートウェイ装置のシステム構成の簡略化が期待できる。

【0177】次に、無線端末が異なる基地局間でハンドオフした時の、無線端末におけるTCPコネクション管理手順について図23を用いて説明する。図23は本発明の一実施形態である無線端末の構成を示すもので、図3と同一部分には同一符号を付し、ここでは異なる部分について説明する。

【0178】無線端末1620が異なる基地局間でハンドオフをするため無線伝送路が切断されるとき、無線端末1620の無線TCP層において現在のTCPコネクション状態を示す無線TCP状態遷移変数734を参照したとき、この変数がSYN_SENT、SYN_RCVD、LISTENのいずれかであり、すなわちコネクションの確立の途中であった場合には、無線端末162

○はこのコネクションを切断する動作を行うとともに、 コネクションの切断が行われたことをTCPハンドオフ 制御部740中の、コネクション確立時ハンドオフ切断 変数741に記録しておく。

【0179】この後、無線端末1620のハンドオフが終了して無線伝送路が確立したことをTCPハンドオフ制御部740が検出すると、前述したコネクション確立時ハンドオフ切断変数741を参照し、コネクションの切断が行われたことが記録されていればTCPコネクションの再確立の動作を開始する。

【 O 1 8 O 】以上により、無線端末 1 6 2 O が T C P コネクション確立途中のときにハンドオフによりそのコネクション切断されても、ハンドオフの後にコネクション再確立を自動的に行えるので、速やかにコネクションの再確立が行えるうえ、ユーザがコネクションの再確立のための動作を行うことを省くことが可能である。

【0181】次に、無線端末とゲートウェイ装置間の無 線伝送伝送路が例えばハンドオフが原因で切断された時 の、データフロー制御の手順について図2、図24およ び図25を用いて説明する。図24は本発明の一実施形 態であるゲートウェイ装置の構成を示すもので、図1と 同一部分には同一符号を付し、ここでは異なる部分につ いて説明する。また図25は本発明の一実施形態である 無線端末の構成を示すもので、図3と同一部分には同一 符号を付し、ここでは異なる部分について説明する。図 2中のゲートウェイ装置902が図24のゲートウェイ 装置970で示す構成になっており、図2中の無線端末 1604が図25の無線端末1630で示す構成になっ ているとする。無線端末1604がゲートウェイ装置9 02を介して有線端末1001とコネクションを分割設 定して通信中に、基地局1405がカパーする無線サー ビス領域1505から基地局1406がカバーする無線 サービス領域1506にハンドオフを開始すると、ゲー トウェイ装置970内のTCPハンドオフ制御部は、T CP層695内のパケット生成部699においてウィン ドウサイズフィールドをOにしたデータを持たないパケ ットを生成し、TCP出力部697を介して有線端末1 001にこのパケットを送信する。有線端末1001は このウィンドウサイズが0であることを通知するパケッ トを受信すると相手の無線端末1604の受信バッファ ・に空きが無いと解釈するため、それ以降無線端末160 4宛てデータの送信を一時的に停止する。

【0182】また、無線端末1604が通信している相手の端末が例えば無線端末1603である場合には、ゲートウェイ装置901に対してウィンドウサイズフィールドが0のパケットを送信することで、同様に無線端末1604宛てデータの送信は一時的に停止される。

【0183】以上により、ネットワーク内で輻輳が生じているのではないが通信を行えない状態である、例えばハンドオフ動作中において、無線端末と通信している相

手端末のTCP層においてデータの送信を一時的に停止させるとともに、このコネクションにおける無線端末への伝送レートを制御する輻輳ウィンドウの減少を止めることが可能であり、ハンドオフ終了後には直ちに高い伝送レートでのデータ送信を開始することができる。

【0184】また同様に、ハンドオフの動作を開始した無線端末1604のTCPハンドオフ制御部は、ハンドオフを開始したことを示す信号を無線TCP層750のパケット生成部755へ送信する。このときパケット生成部755において、ウィンドウサイズフィールドが0でデータを含まず、宛先アドレス及びコネクション識別ポート番号にはこの無線端末1604のアドレス(1Pアドレス)及び現在通信を行っているコネクションのポート、送信元アドレスおよびコネクション識別ポート、送信元アドレスおよびコネクション識別ポートに設定したパケットを生成する。パケット生成部755ではこの様に生成したパケットを無線TCP入力部751へ送信する。

【 0 1 8 5 】 このパケットを受信した無線 T C P 入力部 7 5 1 は、ウィンドウサイズが O であることを通知する パケットを受信すると相手の有線端末 1 O O 1 の受信パッファに空きが無いと解釈するため、それ以降有線端末 1 O O 1 宛てデータの送信を一時的に停止する。

【0186】無線端末1604のTCPハンドオフ制御部760は無線IF部300よりハンドオフが完了したことを示す信号を受信するか、あるいはIP入力部751よりこの無線端末1604と通信を行っている有線端末1001からパケットを受信したことを示す信号を受信するか、あるいはTCP制御部761より相手端末1001とのコネクショトを見ているすることを示す信号を受信した場合に、パケットを成部755に前述したウィンドウサイズののパケットの生成を中止することを示す信号を送信する。パケット生成ですることを示す信号を受信するまで、例えば1秒ごとにすることを示す信号を受信するまで、例えば1秒ごとにこのパケットを生成して無線TCP入力部751へ送信する。

【0187】以上により、ネットワーク内で輻輳が生じているのではないが通信を行えない状態である、例えばハンドオフ動作中において、無線端末のTCP層においてデータの送信を一時的に停止させるとともに、このコネクションにおける無線端末側からの伝送レートを制御する輻輳ウィンドウの減少を止めることが可能であり、ハンドオフ終了後には直ちに高い伝送レートでのデータ送信を開始することができる。

【0188】次に、無線端末が基地局およびゲートウェイ装置を介して有線端末とコネクションを分割設定して通信中に、そのゲートウェイ装置に収容される基地局の無線サービス領域外に移動した場合の動作について図2

および図26を用いて説明する。図26は本発明の一実 施形態であるゲートウェイ装置の構成を示すもので、図 1の構成の一部分を示している。図1と同一部分には同 一符号を付し、ここでは異なる部分について説明する。 図2中のゲートウェイ装置901~903が図26のゲ 一トウェイ装置980で示す構成になっているとする。 【0189】ゲートウェイ装置902のTCPハンドオ フ制御部640が、そのゲートウェイ装置を介して通信 中である無線端末1604と基地局1405の無線伝送 路が切断されたことを示す信号を例えば基地局1405 から受信したら、ゲートウェイ装置902が収容する基 地局の無線サービス領域1504~1506の境界に隣 接するエリアをサービスする基地局を収容するゲートウ ェイ装置901及び903に対して、その無線端末16 O4からのパケットを受信した場合にパケットを転送し てもらうよう要求する、無線端末1604の識別子(例 えば I Pアドレス) と自ゲートウェイ装置902の識別 子(例えば I Pアドレス)を含んだ図27のようなパケ ットを送信する。

【0190】このパケットを受信したゲートウェイ装置 901および903は図28のような転送要求テーブル に、このパケットに含まれている無線端末1604のアドレスと、転送を要求しているゲートウェイ装置902 のアドレスを記録する。

【0191】無線端末1604が移動した先のゲートウェイ装置901または903が、無線1F部あるいは基地局が収容されるルータ1301に接続される有線1F部からパケットを受信した場合には、ゲートウェイを要第01または903は、転送要求テーブル491を登照し、当該受信したパケットのソースアドレスが転送要求テーブル491に登録されている無線端末1604のアドレスである場合、転送先アドレスとして登録されているゲートウェイ装置902にそのパケットを転送すアいるゲートウェイ装置902にそのパケットを転送すアいるがセットされており(転送要求テーブル491のタイマーがセットされており(転送要求テーブル491のタイマーが切しておりであるタイマーの番号が記載されている)、一定時間が経過してタイマーが切れた場合にはそのタイマーの対象となる項目を削除する。

【0193】図26のゲートウェイ装置980に示したパケット転送を行う機能が図2のゲートウェイ装置903にない場合は基地局1407、1408に、またゲートウェイ装置901にパケット転送を行う機能がない場合はルータ1301にパケット転送を行う機能を搭載する構成でも良い。その場合にはゲートウェイ装置902は、前述した手順にて図27の様な転送要求のパケットを、それぞれ基地局1407、1408またはルータ1301宛てに送信する。

【0194】以上により、無線端末が通信中に異なるゲートウェイ装置が収容する基地局のサービスエリアに移

動した場合でも、その基地局を収容するゲートウェイ装置あるいは基地局からパケットを転送したもらうことができるので、ゲートウェイ装置間のハンドオフがスムーズに行え、コネクションが切断されることがなくなる。 【O 1 9 5】

【発明の効果】以上詳述したように本発明によれば、有線網に接続された端末のトランスポート層の実装を変更することなく、有線端末と無線端末間のトランスポート層コネクションをアプリケーションに適した形で設定し、またトランスポート層コネクションを利用する通信の性能を向上させる信頼性の高い通信ネットワークを実現することができる。

【図面の簡単な説明】

- 【図1】 本発明の一実施形態であるゲートウェイ装置の構成を示す図。
- 【図2】 図1のゲートウェイ装置を含む第1の通信ネットワークの構成例を示す図。
- 【図3】 本発明の一実施形態である無線端末の構成を 示す図。
- 【図4】 本発明の一実施形態の通信ネットワークにおいて I Pデータグラムを複数のデータリンクフレームに分割した様子を示す図。
- 【図5】 本発明の一実施形態の通信ネットワークにおいてTCPの純粋なackがIPデータグラムを構成する複数のデータリンクフレームの間に介在している場合を示す図。
- 【図6】 本発明の一実施形態のゲートウェイ装置における中継方法テーブルを示す図。
- 【図7】 本発明の一実施形態のゲートウェイ装置における中継方法テーブルを示す図。
- 【図8】 本発明の一実施形態である無線端末の構成を示す図。
- 【図9】 本発明の一実施形態である基地局の構成を示す図。
- 【図10】 本発明の一実施形態の基地局における無線 端末アドレス登録テーブルを示す図。
- 【図11】 本発明の第2の実施形態である第2の通信 ネットワークの構成例を示す図。
- 【図12】 本発明の一実施形態のゲートウェイ装置の 動作を示す図。
- 【図13】 本発明の第3の実施形態である第3の通信 ネットワークの構成を示す図。
- 【図14】 本発明の一実施形態のルータの構成を示す図。
- 【図15】 本発明の一実施形態のゲートウェイ装置の 動作を示す図。
- 【図16】 本発明の第4の実施形態である第4のネットワークの構成を示す図。
- 【図17】 本発明の一実施形態である二重化可能なゲートウェイ装置の構成を示す図。

- 【図18】 本発明の一実施形態である二重化されたゲートウェイ装置と無線および有線端末間のメッセージ経路を示す図。
- 【図19】 本発明の一実施形態であるゲートウェイ装置の構成を示す図。
- 【図20】 本発明の一実施形態である基地局の構成を示す図。
- 【図21】 本発明の一実施形態であるゲートウェイ装 置の構成を示す図。
- 【図22】 本発明の一実施形態であるゲートウェイ装 置の構成を示す図。
- 【図23】 本発明の一実施形態である無線端末の構成を示す図。
- 【図24】 本発明の一実施形態であるゲートウェイ装置の構成を示す図。
- 【図25】 本発明の一実施形態である無線端末の構成を示す図。
- 【図26】 本発明の一実施形態であるゲートウェイ装置の構成を示す図。
- 【図27】 本発明の一実施形態であるゲートウェイ装置の送信する転送要求のパケットの構成を示す図。
- 【図28】 本発明の一実施形態であるゲートウェイ装置における転送要求テーブルの構成を示す図。
- 【図29】 従来技術によるオプション付き I Pヘッダーを示す図。
- 【図30】 従来技術によるTCP状態遷移ダイヤグラムを示す図。

【符号の説明】

- 100……有線 I F部
- 101……有線IF入力部
- 102……有線IF出力部
- 110 ······有線 I F部
- 111……有線 I F入力部
- 1 1 2 ······有線 I F出力部
- 1 1 3 ……同報受信機能
- 114……同報送信機能
- 1 2 0 ······有線 I F部
- 121……有線IF入力部
- 122……有線 I F出力部
- 150……有線 I F部
- · 151……有線 | F入力部
 - 152……有線 I F出力部
 - 180 ······有線 I F部
 - 181 ······有線 | F入力部
 - 182……有線 I F出力部
 - 190……有線!F部
 - 191······有線 I F入力部
- 192……有線 | F出力部
- 200 ·····無線 I F部
- 201 ······無線 I F 入力部

202無線IF出力部	4 2 6無線通信状態受信処理部
203IPデータグラム再構成部	480IP層
210無線IF部	4 8 1 ······ I P入力部
212無線IF出力部	482⋯⋯ⅠP出力部
220·····無線IF部	4 8 3 ······ I P中継部
221無線IF入力部	484移動制御部
222無線!F出力部	485データグラムフィルタ
223IPデータグラム再構成部	4 8 6対応表
280······無線IF部	490転送制御部
281無線IF入力部	4 9 1転送要求テーブル
282無線IF出力部	492転送テーブルタイマー
290·····無線IF部	500IP層
291無線IF入力部	501······IP入力部
292無線IF出力部	502IP出力部
295データリンク部	5 1 0 ······ I P層
296ハンドオフ制御部	5 1 1 ······ I P入力部
300無線IF部	5 1 2 ······ I P出力部
301無線!F入力部	5 5 0 ······ I P層
302無線1F出力部	5 5 1 ······ I P入力部
303IPデータグラム分割部	5 5 2 ······ I P出力部
304優先度制御部	600無線TCP層
3 1 O ·····無線 I F 部	6 O 1 ······無線TCP入力部
311無線1F入力部	602·····無線TCP出力部
312無線IF出力部	603セグメントフィルタ
3 2 O ·····無線 I F 部	6 1 O ······ T C P 中継部
321無線IF入力部	611無線→有線中継部
322無線IF出力部	6 1 2 ⋯⋯有線→無線中継部
323IPデータグラム分割部	6 2 0 ······ T C P層
3 2 4優先度制御部	621······TCP入力部
3 3 O ·····無線 I F 部	6 2 2 ······ T C P 出力部
331無線IF入力部	623セグメントフィルタ
332無線IF出力部	630無線TCP層
333IPデータグラム分割部	6 3 1 ······無線TCP入力部
334優先度制御部	6 3 2 ·····無線TCP出力部
4001P曆	633セグメントフィルタ
4 O 1 ······ I P入力部	634無線通信状態適応制御部
4 O 2 ······ I P出力部	6 4 0TCPハンドオフ制御部
4 O 3 ······ I P中継部	6 4 1 ····· T C P 制御部
404移動制御部	6 4 2パケット生成部
405データグラムフィルタ	650·····無線TCP層
4 1 0 ······ l P層	· 651無線TCP入力部
4 1 1 ······ I P入力部	6 5 2 ······無線TCP出力部
4 1 2 ······ I P出力部	653セグメントフィルタ
4 1 3 ······ P中継部	660TCP中継部
4 1 5データグラムフィルタ	6 6 1 ⋯⋯無線→有線中継部
4 2 0 ······ I P層	662有線→無線中継部
4 2 1 ······ I P入力部	6 7 0 ······ T C P層
4 2 2 ······ I P出力部	6 7 1 ······ T C P 入力部
4 2 3 ······ P中継部	6 7 2 ······ T C P 出力部
425データグラムフィルタ	673セグメントフィルタ

680······TCP中継部	931~933ゲートウェイ装置
681無線→有線中継部	944一次ゲートウェイ装置
682有線→無線中継部	945二次ゲートウェイ装置
683オプションテーブル	950ゲートウェイ装置
685無線TCP層	960ゲートウェイ装置
686······無線TCP入力部	970ゲートウェイ装置
687·····無線TCP出力部	980ゲートウェイ装置
688セグメントフィルタ	1001~1003有線端末
689·····無線TCP状態遷移変数	1011~1013有線端末
6 9 0 ······ T C P 層	1 1 0 1有線網
6 9 1 ······ T C P 入力部	1 1 1 1有線網
692······TCP出力部	1301ルータ
693セグメントフィルタ	1302~1305ルータ
694·····TCP状態遷移変数	1311ルータ
695······TCP層	1312ルータ
696······TCP入力部	1 4 0 0 ······基地局
6 9 7 ······ T C P 出力部	1 4 0 1 ~ 1 4 0 8基地局
698セグメントフィルタ	1411~1418基地局
699パケット生成部	1421~1426基地局
700無線TCP層	1501~1508無線サービス領域
701·····無線TCP入力部	1511~1518無線サービス領域
702無線TCP出力部	1521~1526無線サービス領域
710TCP層	1600無線端末
7 1 1 ······ T C P 入力部	1601~1605無線端末
7 1 2 ······ T C P 出力部	1610…無線端末
	1611~1614無線端末
720·····TCP選択部 730·····無線TCP層	1620無線端末
731······無線TCP入力部	1621~1624無線端末
732·····無線TCP出力部	1630無線端末
734無線TCP状態遷移変数	1700制御部
740TCPハンドオブ制御部	1701電界強度変化通知部
741コネクション確立時ハンドオフ切断変数	1702BER変化通知部
750無線TCP層	1703端末移動制御部
751無線TCP入力部	1750制御部
752無線TCP出力部	1751電界強度変化通知部
755パケット生成部	1752······BER変化通知部
760TCPハンドオフ制御部	1753端末移動制御部
7 6 1 ······ T C P 制御部	1754対応表
800アプリケーション	1800無線送受信部
810アプリケーション中継サーバ	1801受信機
811キャッシュ	· 1802······送信機
820アプリケーション中継サーバ	1803共用器
821キャッシュ	1804電界強度測定部
850無線対応アプリケーション	1805空中線
860アプリケーション	1806BER測定部
900ゲートウェイ装置	1850無線送受信部
9 0 1 ~ 9 0 3ゲートウェイ装置	1 8 5 1受信機
9 1 1 ~ 9 1 2ゲートウェイ装置	1 8 5 2 ······送信機
9 2 1 ~ 9 2 3ゲートウェイ装置	1 8 5 3 ······共用器
930ゲートウェイ装置	1854電界強度測定部

1855 空中線

1900……二重化制御部

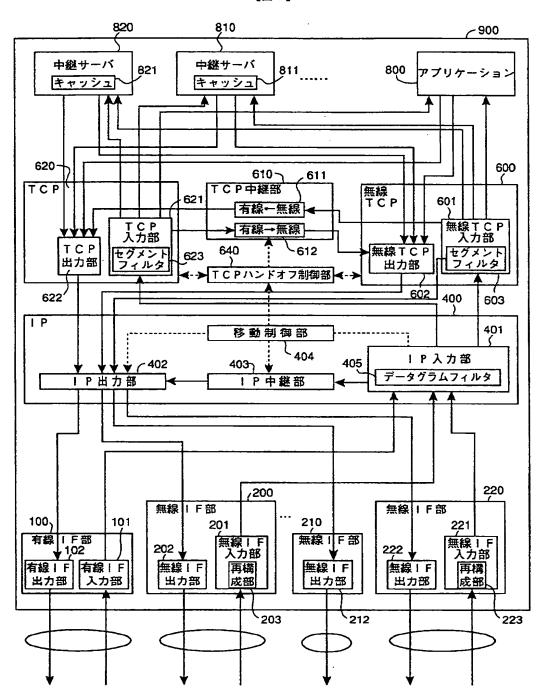
1856 ······BER測定部

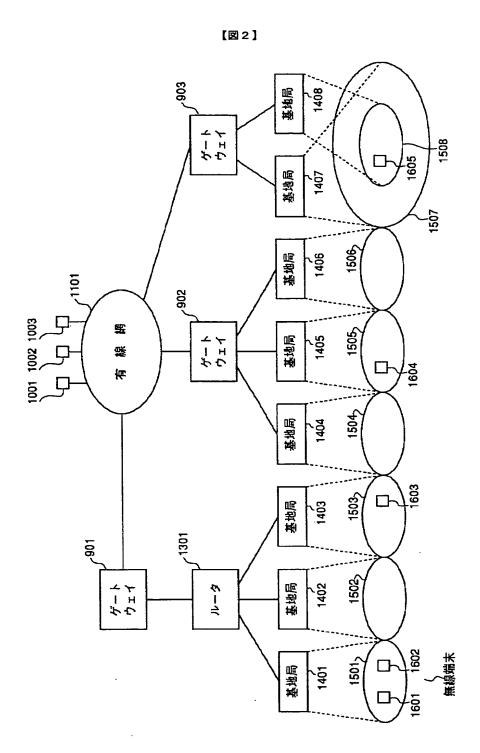
1901……判定部

1857……無線端末アドレス登録テーブル

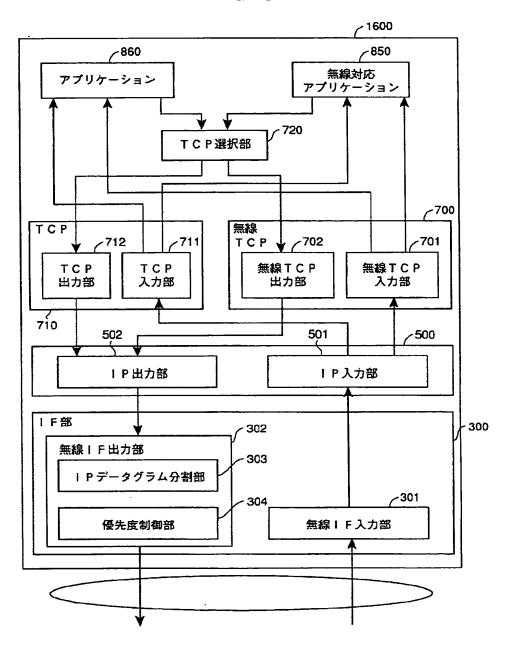
1902……切替え制御部

【図1】





【図3】



【図5】

| リンク | 田路T C P / テータ | リンク | 田路T C P / ヘッダ | アータ | リンク | データ | ハッダ | アータ | ハッダ | アータグラム1 | アデータグラム1 | アデータグラム1 | アデータグラム1 | アデータグラム1

【図10】

19アドレス		
a. b. c. d		
h, i, j, k		

【図4】

【図	7	1
----	---	---

TCP/IP	データ				
			The same of the sa		
リンク 圧落T CP/ ヘッダ IPヘッダ	テータ	リンク	データ	リンク	

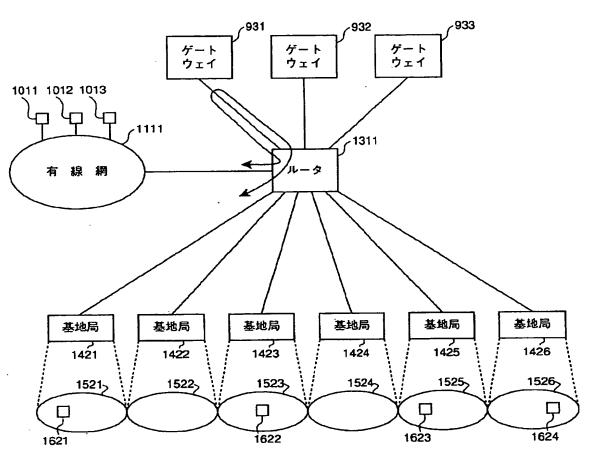
送信元!Pアドレス	完先 IPアドレス	70-10	中華方法
a. b. c. d	h. i. j. k	1	1 P
h. i. j. k	a. b. c. e	en .	TCP
a.b.f.g	h. i. j. m	n	アプリケーション

サンク 圧縮す CP/ ヘッダ リンク 圧縮す CP/ ヘッダ IPヘッダ

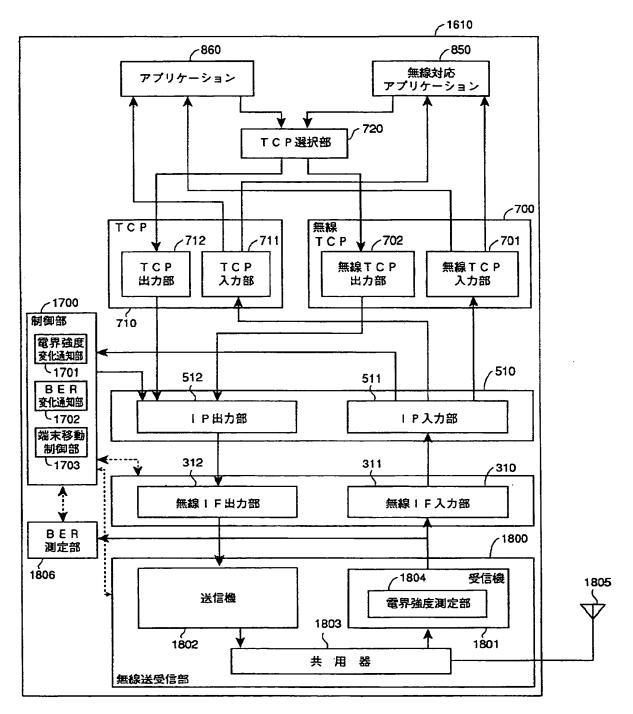
【図6】

送簿元IPアドレス	送借元ポート番号	宛先 I P アドレス	宛先ポート番号	中華方法
a. b. c. d		h. i. j. k	ï	I P
h. i. j. k	i	a. b. c. e	m	TCP
a. b. f. g	k	h.i.j.m	n	アプリケーショ

【図13】



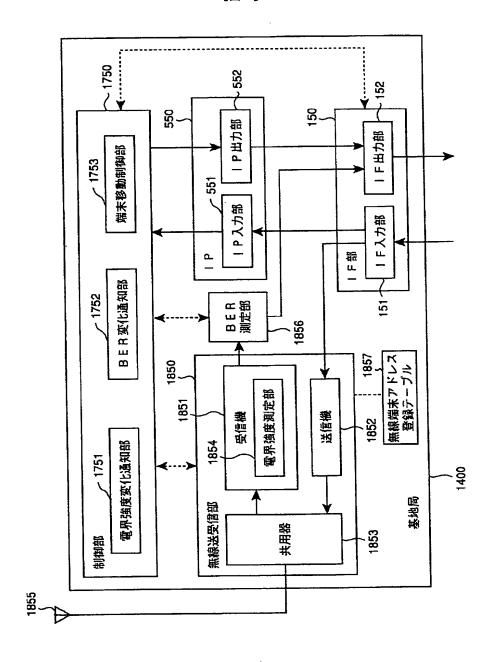
【図8】

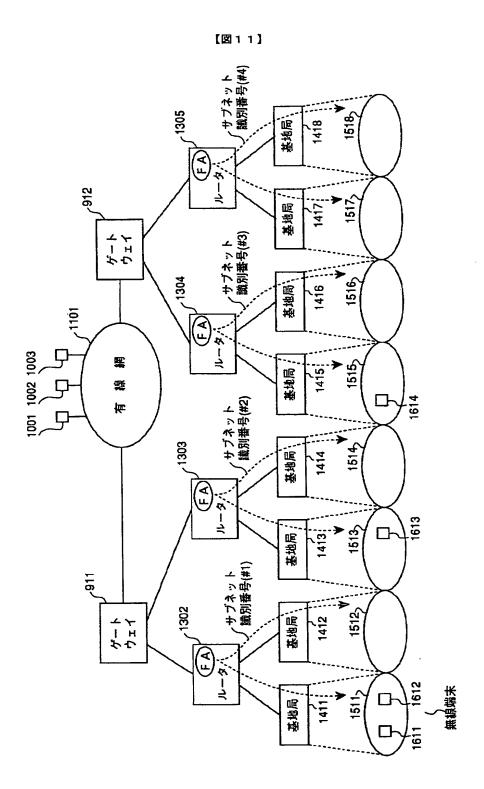


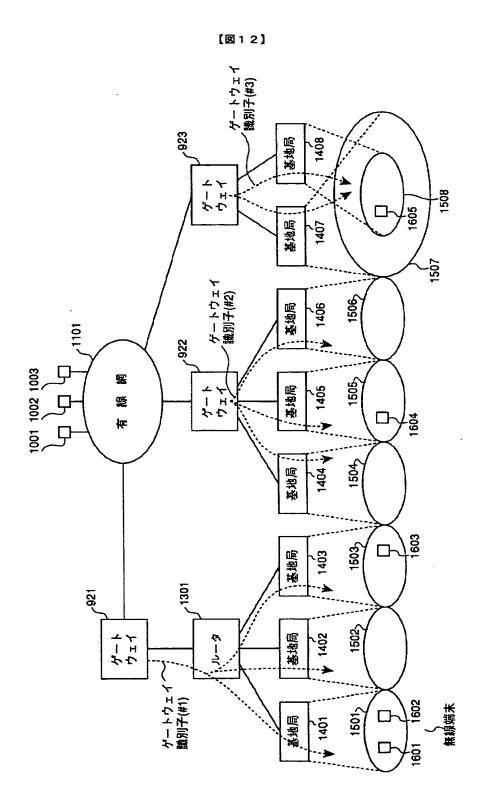
【図27】

IPヘッダー	転送要求プラグ	転送先アドレス	無線端末アドレス

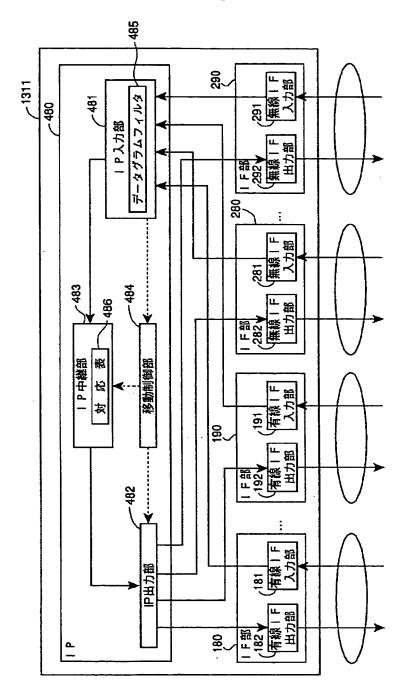
【図9】



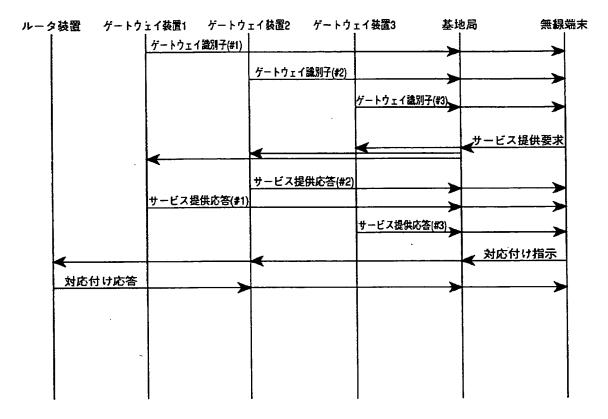




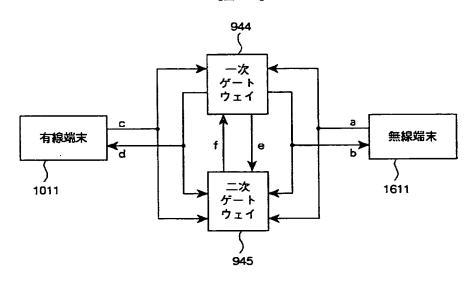
【図14】



【図15】

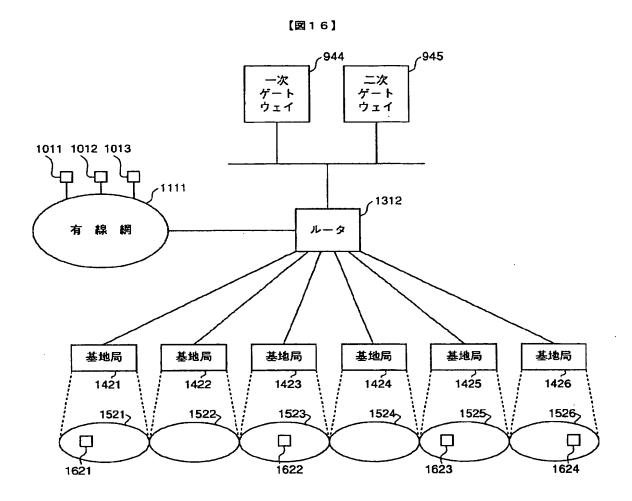


【図18】



転送先アドレス 無線端末アドレス インターフェース タイマーNO.XXXX ○○○○ △△ □□

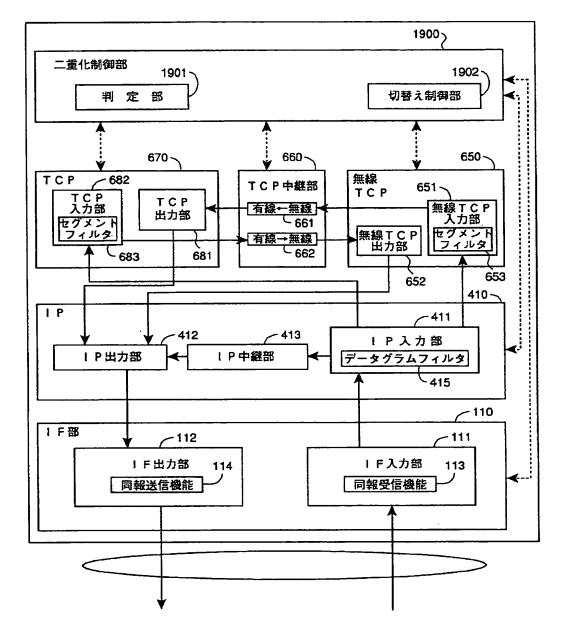
【図28】



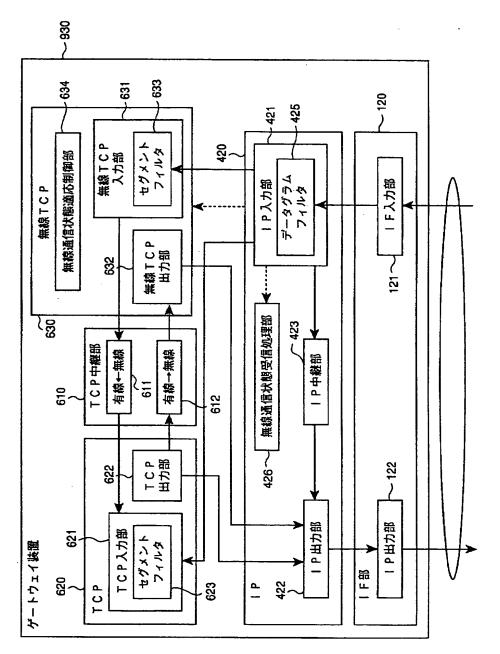
【図29】

 ip_	_hlX4 bytes —————
P header 20 bytes)	options (0-40 bytes)
 	ytes maximum ———————————————————————————————————

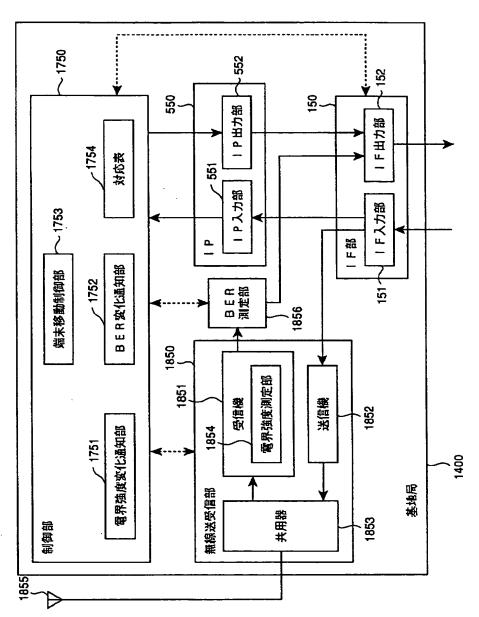
【図17】



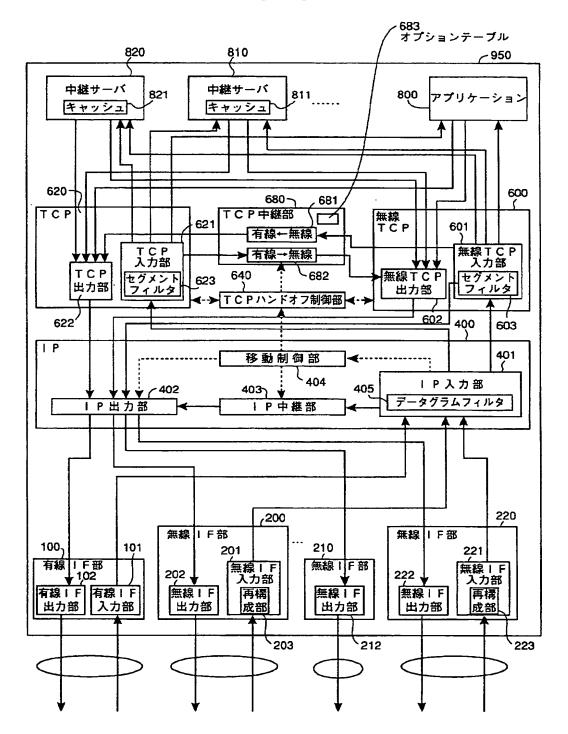
【図19】



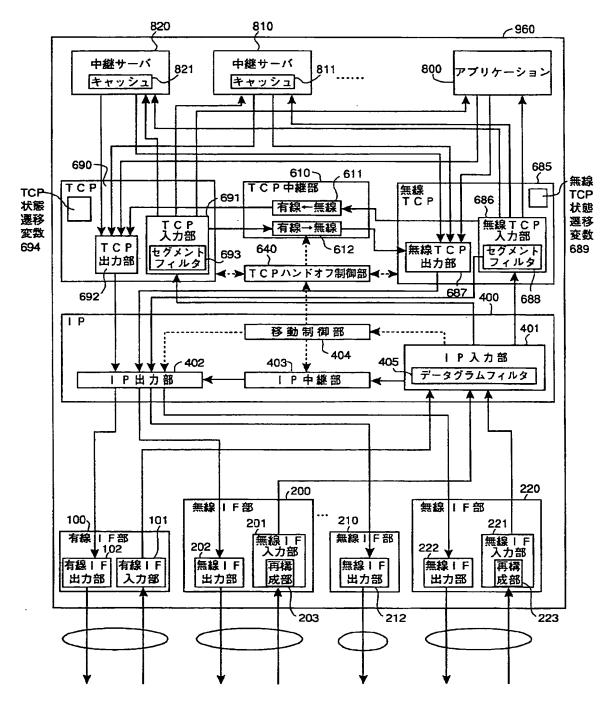
【図20】



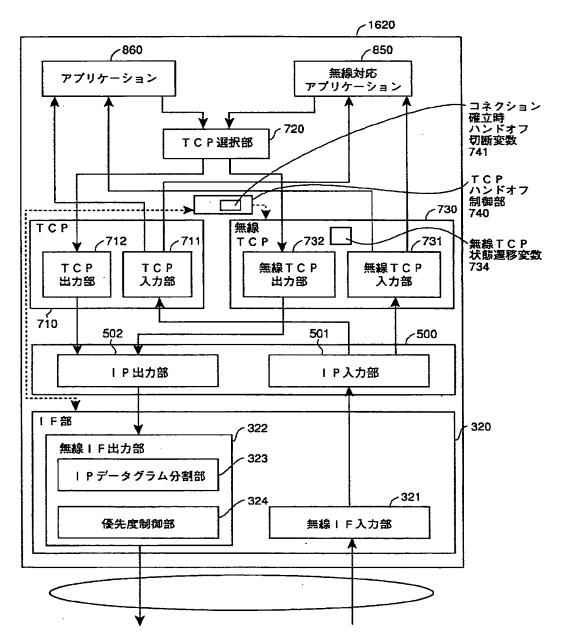
【図21】



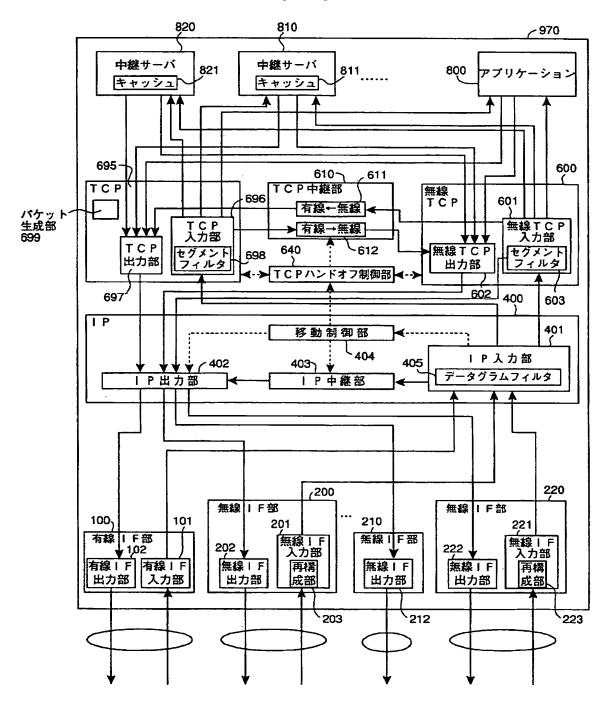
【図22】



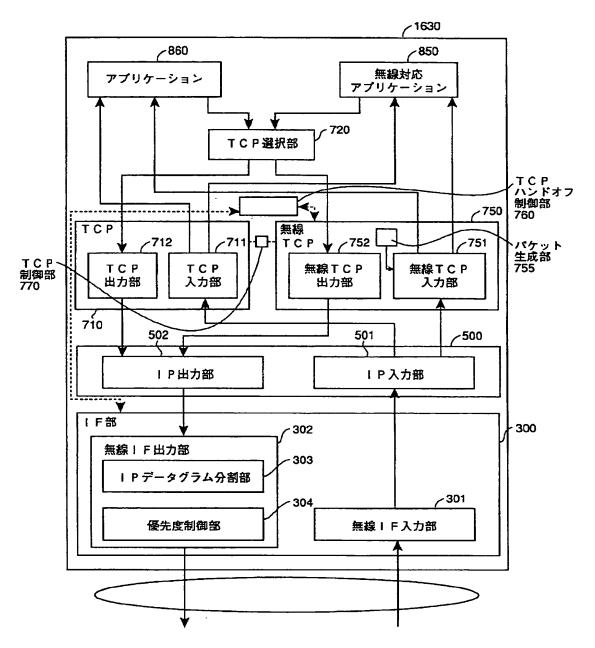
【図23】



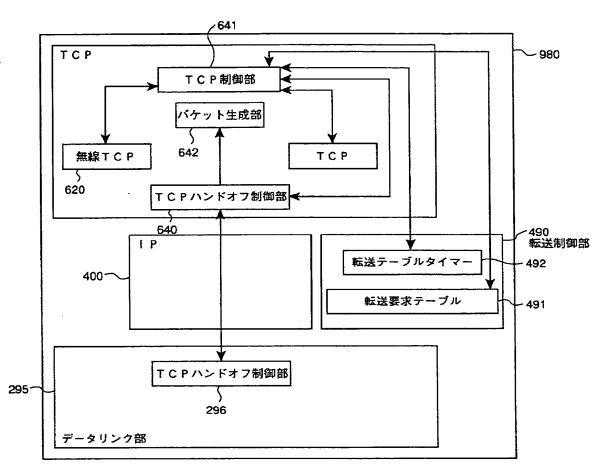
【図24】



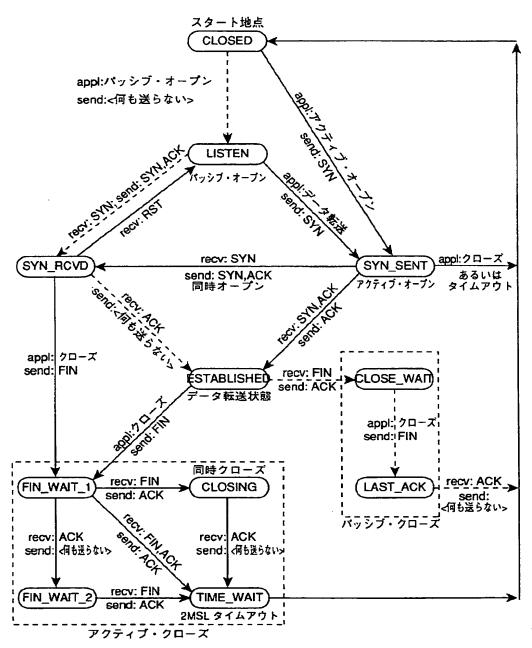
【図25】



【図26】



【図30】



→ クライアントの通常の遷移

---▶ サーバーの通常の遷移

appl: アプリケーションがここに示すオペレーションを発行したときに行われる状態遷移

recv: ここに示すセグメントを受信したときの状態遷移

send: この遷移で送られるもの

フロントページの続き

(72) 発明者 角田 啓治

神奈川県川崎市幸区小向東芝町1番地 株 式会社東芝研究開発センター内

(72) 発明者 中北 久美子

神奈川県川崎市幸区小向東芝町1番地 株 式会社東芝研究開発センター内 (72)発明者 農人 克也

神奈川県川崎市幸区小向東芝町1番地 株 式会社東芝研究開発センター内

(72) 発明者 芹澤 睦

神奈川県川崎市幸区小向東芝町1番地 株式会社東芝研究開発センター内

This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:		
☐ BLACK BORDERS		
☐ IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES		
FADED TEXT OR DRAWING		
☐ BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING		
☐ SKEWED/SLANTED IMAGES		
☐ COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS		
☐ GRAY SCALE DOCUMENTS		
☐ LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT		
☐ REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY		
·		

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

OTHER:

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.